



گروه کامپیوتر

کارشناسی فناوری اطلاعات

عنوان پایان نامه

رمزنگاری در ارتباطات داده

استاد راهنما

مهندس خسرو سلمانی

نگارش


حمیده داوری فر

خرداد 1392



سپاسگزاری

از استاد راهنما، مهندس خسرو سلمانی که در طول انجام این
پایان نامه مرا راهنمایی و یاری کردند کمال تشکر و سپاسگزاری را دارم.

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  <p style="text-align: center;">موسسه آموزش عالی ایوانکی</p> |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه ۱ | | |

چکیده

شبکه های کامپیوتری از دیدگاه اجتماعی یک پدیده ی فرهنگی و از دید مهندسی کامپیوتر یک تخصص و علم به شمار می رود. در جهان امروز توسعه و پیشرفت دانش به توسعه و گسترش شبکه های کامپیوتری و ارتباطات وابسته شده است.

هدف اصلی در فناوری اطلاعات تولید دانش جدید از دانش های گردآوری شده می باشد و منظور از این دانش مفاهیم نظری نمی باشند بلکه کلیه ی آگاهی ها و دانش هایی می باشد که از طریق آن ها می توان دانشی جدید پدید آورد.

موضوع مورد تحقیق در این مقاله امنیت در ارتباطات داده می باشد و روش و شیوه های متفاوتی از آن توضیح داده شده است از جمله این روش ها رمزنگاری داده ها در برقراری ارتباطات داده می باشد.


اهمیت رمزنگاری در حفظ برقراری امنیت روز به روز در حال توسعه و گسترش می باشد و همگان در این زمینه را بر آن داشته تا به دنبال روش ها و شیوه های جدید باشند تا از نفوذ بد اندیشان و مجرمین اینترنتی به اطلاعات دیگران و سو استفاده از این اطلاعات را جلوگیری کنند.

بررسی الگوریتم های رمزنگاری محدودیت هایی دارد از آن جمله که بایستی پیاده سازی شود و اگر سعی در شکستن این الگوریتم ها وجود داشته باشد و هدف متخصص حمله به این الگوریتم ها باشد بایستی امکان آن فراهم باشد.

مثلاً برای شکستن الگوریتم DES حدود چهارده هزار رایانه به کار گرفته شد تا این الگوریتم شکسته شود. چارچوب نظری این مقاله مطالعه و و تحقیق در زمینه ی رمزنگاری، الگوریتم های کشف شده ی آن و نقاط ضعف این الگوریتم ها می باشد.

الگوریتم های زیادی در زمینه ی رمزنگاری کشف شده است که هر کدام به نوبه ی خود و در زمان خودشان از محبوبیت بسیاری برخوردار بودند ولی به محض شکسته شدن و حمله به آن ها شهرت خود را از دست دادند تا جاییکه سعی در پدیدآوردن الگوریتم های جدیدی در این زمینه میشد.


با پیشرفت شبکه های کامپیوتری و فناوری اطلاعات، رمزنگاری نیز در حال توسعه و پیشرفت می باشد و ممکن است زمانی الگوریتم هایی کشف شود که تا مدت ها و یا قرن ها دوام بیاورد و به راحتی شکسته نشود. برای مثال متخصصان به دنبال این هستند که کلمه ی عبور در رایانه ها به فکر عبور تغییر کنند یک هکر نمی تواند امواج مغز شما را هک کند و وقتی شما از طریق امواج مغزتان وارد حساب کاربری یا هر گونه اطلاعات شخصی می شوید یک هکر نمی تواند به هیچ طریقی امواج مغز شما را هک کند و به اصطلاح فکر شما را بدزد و به اطلاعات محرمانه ی شما دست یابد.

| | | |
|---------------|--|---|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  <p style="text-align: center;">موسسه آموزش عالی ایوانکی</p> |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه ب | | |

فهرست مطالب

بخش اول : مقدمه


| | |
|---------|---|
| 1..... | مقدمه |
| 2..... | فصل اول : مفاهیم اصلی در ارتباطات داده |
| 2..... | 1-1 : ارتباط داده |
| 2..... | 1-2 : انتقال داده |
| 4..... | 1-3 : اینترنت |
| 5..... | 1-4 : ارتباطات داده و نظام اقتصادی |
| 7..... | 1-5 : Data communication concepts |
| 9..... | 1-6 : مدهای انتقال داده |
| 9..... | 1-7 : VPN |
| 12..... | 1-8 : Firewall |
| 13..... | 1-8-1 : عملکرد کلی و مشکلات استفاده از یک دیوار آتش |
| 13..... | 1-8-2 : اجزای جانبی یک دیوار آتش |
| 15..... | 1-9 : تفاوت بین فایروال های سخت افزاری و نرم افزاری |
| 18..... | فصل دوم : امنیت در ارتباطات داده |
| 19..... | 2-1 : امنیت شبکه |
| 23..... | فصل سوم : تاریخچه ی رمزنگاری |

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه ت | | |


- 3-1 : نمونه هایی از روش های رمزنگاری در تاریخ.....23
- 3-2 : رمزنگاری در کشورها25
- 3-2-1 : مخابره بوسیله ی پرچم.....25
- 3-3 : رمزنگاری داده26
- 3-4 : رمزنگاری پیشرفته27
- 3-5 : رمزنگاری سخت افزاری.....29
- 3-5-1 : اصول ششگانه ی کرکف30
- 3-6 : ارتباط رمزنگاری با داده کاوی31
- 3-6-1 : پروژه ECHELON31
- 3-6-2 : پروژه PRISM31
- 3-7 : تفاوت شنود و داده کاوی31
- 3-8 : Steganography33
- 3-8-1 : تفاوت رمزنگاری با نهان نگاری33

بخش دوم : کارهای مرتبط


- فصل چهارم : الگوریتم های سنتی رمزنگاری34
- 4-1 : الگوریتم ها34
- 4-2 : روش های جانشینی35
- 4-2-1 : نقاط ضعف روش های جانشینی36
- 4-3 : روش های جایگشتی37

| | | |
|---------------|--|---|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  <p style="text-align: center;">موسسه آموزش عالی ایوانکی</p> |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه ٦ | | |

- 4-3-1 : مثال از روش های جایگشتی.....38
- 4-3-2 : نقاط ضعف روش های جایگشتی.....39
- 4-4 : توابع بدون کلید.....40
- 4-4-1 : hash.....41
- 4-4-2 : موارد استفاده از Hash.....42
- 4-4-3 : انواع Hash.....43
- 4-4-3-1 : MD5.....43
- 4-4-3-2 : پیاده سازی الگوریتم MD5.....45
- 4-4-3-3 : نمونه کدهای الگوریتم MD5.....45
- 4-5 : توابع مبتنی بر کلید.....47
- بخش سوم : متن تحقیق
- فصل پنجم : الگوریتم های متقارن در رمزنگاری.....48
- 5-1 : الگوریتم های متقارن.....48
- 5-1-1 : رمزهای دنباله ای و قطعه ای.....49
- 5-1-2 : شرح الگوریتم های رمزنگاری متقارن.....49
- 5-1-2-1 : رمزگذاری DES.....52
- 5-1-2-2 : پیاده سازی الگوریتم DES در C#.Net.....55
- 5-1-2-3 : ECB(Electronic code book).....57
- 5-1-2-4 : استاندارد پیشرفته ی رمزنگاری (AES).....59

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه ج | | |


| | |
|---------|--|
| 60..... | 5-1-2-5 : پیاده سازی الگوریتم AES |
| 62..... | فصل ششم : الگوریتم های نامتقارن در رمزنگاری |
| 62..... | 6-1 : الگوریتم های نامتقارن |
| 62..... | 6-1-1 : الگوریتم های رمزنگاری نامتقارن |
| 63..... | 6-2 : شیوه ی رمزگذاری کلید خصوصی |
| 65..... | 6-3 : مقایسه ی الگوریتم های رمزنگاری متقارن و نامتقارن |
| 66..... | 6-4: RSA روشی جهت پیاده سازی رمزگذاری کلید عمومی |
| 73..... | 6-4-1 : موارد استفاده از الگوریتم RSA |
| 75..... | فصل هفتم : انواع پروتکل های رمزنگاری |
| 75..... | 7-1 : پروتکل تبادل کلید دیفی،هلمن |
| 76..... | 7-2 : SSL |
| | بخش چهارم : نتیجه گیری |
| 77..... | فصل هشتم : آینده ی ارتباطات داده و رمزنگاری |
| 77..... | 8-1 : نتیجه گیری از مباحث |
| 79..... | 8-2 : رمزنگاری کوانتوم-آینده ی رمزنگاری |
| 81..... | REFERENCES |
| 83..... | پیوست |

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 1 از 92 | | |

بخش اول

مقدمه

نوآوری در شاخه های مختلف علم کم نبوده و نیست و بیش تر این نوآوری ها در صدد بهبود سطح زندگی و راحت تر کردن زندگی انسان ها می باشد. در این مقاله سعی بر آن است که یکی از این نوآوری ها که در صدد آسان کردن زندگی انسان ها می باشد شرح داده شود. امنیت هدفی است که همواره در زندگی بشر از اهمیت فراوانی برخوردار است و این مقوله امنیت جانی، مالی و... را شامل می شود. این مقاله امنیت داده ها که امروزه راحت بودن زندگی بشریت به آن وابسته است را تشریح می کند و از موارد حفظ برقراری امنیت در اطلاعات شخصی و داده ها می توان به اصول رمزنگاری در شبکه های کامپیوتری، اینترنت و... اشاره کرد. این مقاله در مورد تاریخچه ی رمزنگاری و اینکه این مبحث مهم از کی و به چه شیوه هایی در زندگی انسان ها وجود داشته و تاثیری که این مبحث در برقراری امنیت داده ها دارد را تشریح می کند. رمزنگاری چه در گذشته و چه در حال و چه در آینده از مباحث مهم و ویژه در امنیت داده ها و امنیت در ارتباطات داده میباشد و مبحثی می باشد که متخصصان در این زمینه بایستی روز به روز همگام با پیشرفت علوم کامپیوتری و همگام با پیشرفت فناوری در صدد بهبود الگوریتم های آن بکوشند. در این مقاله روش های سنتی رمزنگاری، الگوریتم های کنونی رمزنگاری اعم از متقارن و الگوریتم های رمزنگاری نامتقارن تشریح شده است. همچنین نقاط ضعف هر کدام از این روش ها و اینکه جهت بهبود هر الگوریتم و هر روش چه تدابیری اندیشیده شده است نیز بیان شده است. هم چنین تفاوت الگوریتم های رمزنگاری و اینکه هر کدام در چه زمینه هایی کاربرد بیش تر و بهینه تری دارند نیز به طور کامل ذکر شده است. نتایج این پایان نامه نشان می دهد که الگوریتم های رمزنگاری در جهت پیشرفته شدن رو به جلو حرکت می کنند و بدین ترتیب بد اندیشان و مجرمین اینترنتی را ناکام خواهند گذاشت.

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 2 از 92 | | |



فصل اول : مفاهیم اصلی در ارتباطات داده

1-1: ارتباط داده

ارتباطات داده به سه بحث زیر وابسته است:

1. فیزیک 2. ریاضیات 3. الکتریسیته

از طرفی ارتباط داده با دو مفهوم اصلی زیر تکمیل میشود:

Data transmission(1

Data switching(2


1-2: انتقال داده

انتقال داده شامل المان های اصلی زیر می باشد:

(1) Source of the information (مبدا)

(2) Destination of information (مقصد)

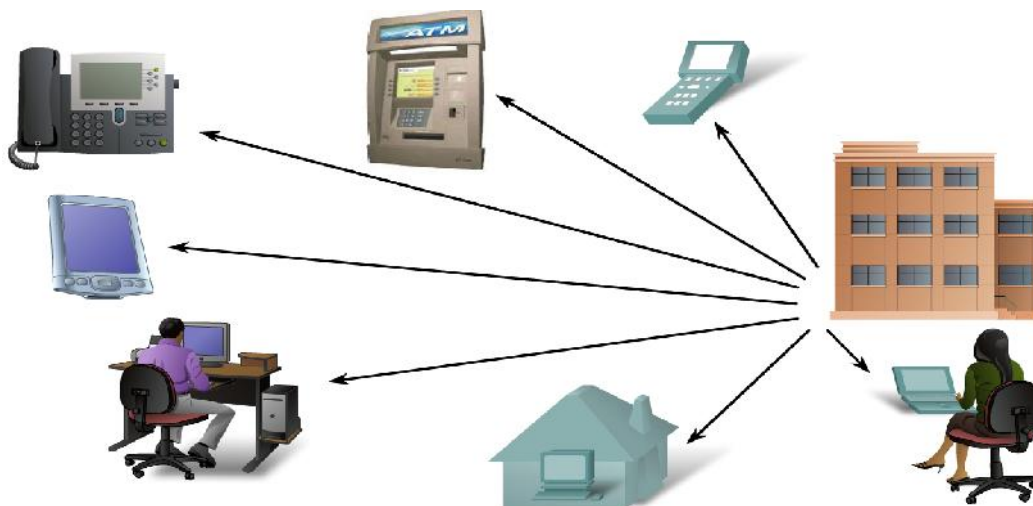
(3) Channel for the transmission of the information (کانال انتقال)


| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 3 از 92 | | |

همچنین در بعضی مواقع داده ها جهت کشف و تصحیح خطا کد میشوند. کانال انتقال داده میتواند از نوع سری یا موازی باشد. در نوع سری بیت ها یکی بعد از دیگری انتقال داده می شوند ولی در نوع موازی چندین بیت در آن واحد انتقال می یابند.

معمولاً کانال های از نوع موازی برای مسیر های کوتاه مورد استفاده قرار می گیرند (کمتر از 100 متر) و کانال های از نوع سری برای مسافت های طولانی تر استفاده می شوند. امروزه کامپیوترها در بیشتر ادارات و منازل در دسترس هستند بنابراین نیاز به اشتراک گذاشتن اطلاعات روز به روز در حال افزایش است همچنین با پیشرفت تجهیزات ارتباطی داده، ارتباط بین کامپیوترها افزایش یافته است.

هم اکنون کاربری از هر کجای دنیا می تواند با هر کامپیوتر از راه دوری توسط کانال ارتباطی ارتباط برقرار کند. هدف این پروژه معرفی جنبه های متنوع ارتباطات داده و شبکه های کامپیوتری است و بیش ترین تمرکز آن بر روی امنیت داده و رمزنگاری در مقوله ی ارتباطات داده است .



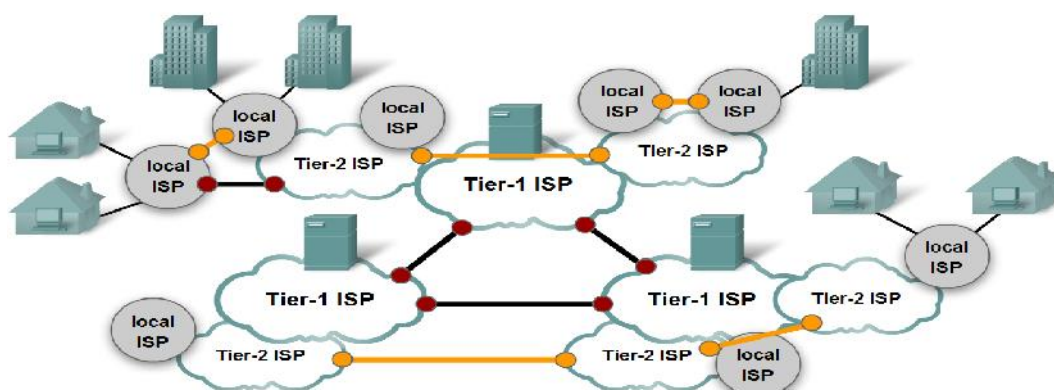
| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 4 از 92 | | |


3-1: اینترنت

در سال های 60 هنگامیکه جنگ سرد بین آمریکا و شوروی مطرح بود آمریکا به تدریج به شبکه هایش جهت انجام امور نظامی وابسته شد ولی همیشه از این بیم داشت که اگر جنگ به وجود آید قسمتی از شبکه هایش از دست برود به همین دلیل به این فکر می کردند که کاری انجام دهند که اگر قسمتی از شبکه از بین رفت بقیه بتوانند به کار خود ادامه دهند و خیلی به هم وابسته نباشند.

دانشگاه های دولت آمریکا در صدد این بودند که ایده ای جهت حل مشکل مطرح کنند سر انجام یک سری خطوط طراحی کردند راه حلی که مطرح کردند این بود که هر یک از کامپیوتر ها به دو تا سه تا از کامپیوترهای دیگر ضرورتاً متصل باشد تا اگر یکی خراب شود ، بقیه آن ها کار کنند ارتباط در اینجا اتصال گرا نبود چرا که چیزهای ثابت را نمی پذیرفت و الگوریتم هایی پویا تقاضا می کرد تا بسته به شرایط ارتباط برقرار کند . به همین صورت تحقیقات انجام می شد تا به تدریج استانداردهایی در زمینه ی شبکه های کامپیوتری مطرح شد .

از جمله ی این استانداردها می توان به OSI و TCP/IP اشاره کرد.



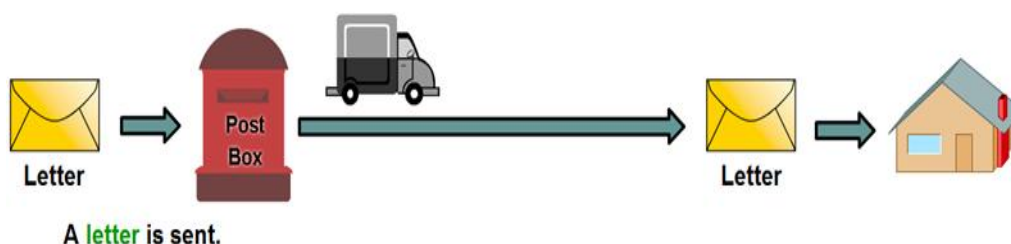
| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 5 از 92 | | |


4-1: ارتباطات داده و نظام اقتصادی

ارتباطات، مقوله ای که تمامی تکنولوژی های رسانه ای و دیجیتالی به آن ختم می شوند بخشی از نظام اقتصادی نیست بلکه خودش نظامی اقتصادی است منظور از این نظام اقتصادی کامپیوترها نمی باشد چرا که خیلی وقت است که دوره ی اقتصادی کامپیوترها به سر آمده و آن چه که نظام اقتصادی جدید در آن می گنجد حول محور ارتباطات عمیق و گسترده به گردش در می آید.

به همین جهت است که شبکه های کامپیوتری این چنین مهم جلوه می کنند ارتباطات و به دنبال آن رایانه ها سرگذشتی ویژه در تاریخ نظام اقتصادی دارند و این بیش تر به دلیل تاثیرات فرهنگی- اجتماعی و تکنولوژی و مفهومی می باشد که ریشه در زندگی انسان های امروز دارد.

عظمت تاثیر ابداع های شبکه های کامپیوتری به عظمت تاثیر ابداعات و اکتشافات مالی و شاید به گونه ای از آن هم بزرگ تر باشد . نظام اقتصادی آمیخته ای است از شیوه های مختلف تجارت، بازرگانی و مبادلات اجتماعی.



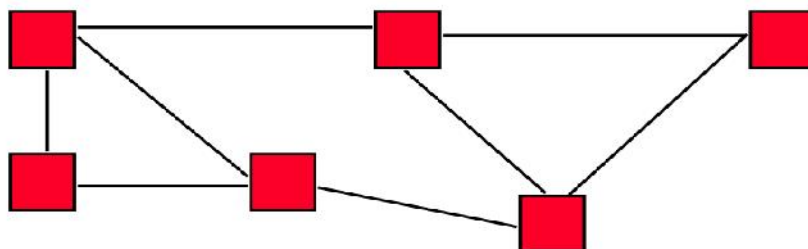
| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 6 از 92 | | |

Data Communication vs Networking

- Communication: Two Nodes. Mostly EE issues.




- Networking: Two or more nodes. More issues, e.g., routing



ارتباطات داده و شبکه های کامپیوتری از دیدگاه اجتماعی یک پدیده ی فرهنگی و از دید مهندسی کامپیوتر یک تخصص و علم به شمار می آید. امروزه پیشرفت و توسعه ی مرزهای دانش به گسترش شبکه های کامپیوتری وابسته شده است هدف اصلی در فناوری اطلاعات گردآوری، سازمان دهی و فرآوری داده ها و دانش پراکنده در سطح دنیاست به گونه ای که بتوان از این دانش گردآوری شده، معرفت و دانش جدید تولید کرد. بالطبع موثرترین ابزار برای جمع آوری، سازمان دهی و پردازش داده های پراکنده، شبکه های کامپیوتری است.

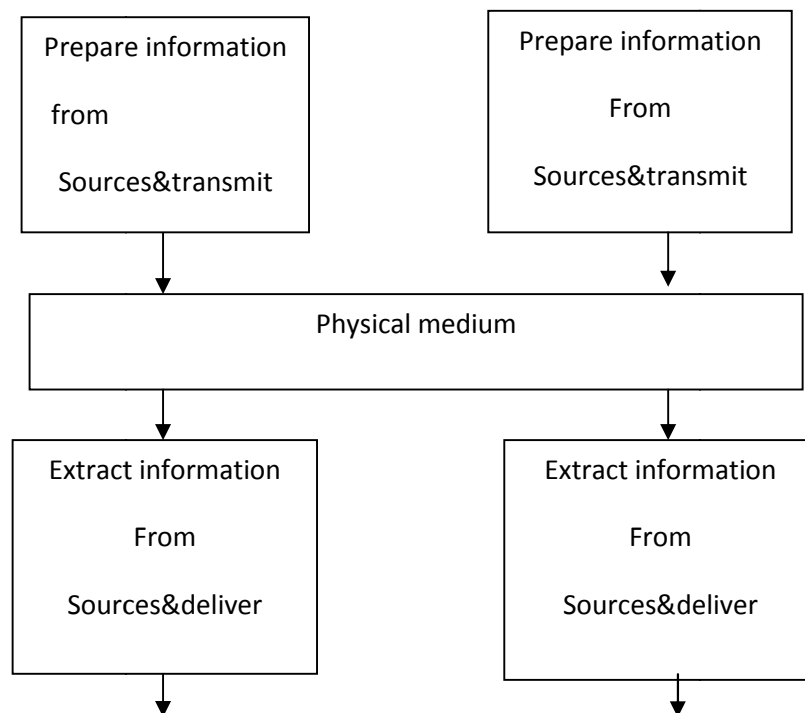
تنها دانش در اینترنت عرضه نمی شود بلکه چیزی که در اینترنت وجود دارد در یک مفهوم عام دانایی و آگاهی است به عنوان مثال آگاهی از نرخ سهام یا نتیجه ی یک مسابقه یا اخبار حوادث را شاید نتوان در حوزه ی دانش و علوم طبقه بندی کرد ولی نوعاً آگاهی محسوب می شود.

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 7 از 92 | | |


Data communication concepts : 1-5

به منظور درک بهتر مفهوم ارتباط داده تصور کنید که یک سیستم ارتباطی متشکل از چند مبدا داریم این سیستم اجازه می دهد که هر مبدا، اطلاعاتی را به مقصدهای متفاوت بفرستد این طور به نظر می رسد که ارتباط در این سیستم ارتباطی از یک دستور ساده و خاصی پیروی میکند.

هر مبدا به مکانیزمی جهت جمع آوری اطلاعات ،آماده کردن اطلاعات جهت انتقال وانتقال اطلاعات از بین یک وسیله ی فیزیکی نیاز دارد. به طور مشابه مکانیزمی جهت گشایش اطلاعات برای مقصد و فرستادن اطلاعات نیز وجود دارد.



در حقیقت ارتباط داده بسیار وسیع تر و پیچیده تر از آن چیز است که در دیاگرام مشاهده کردید زیرا اطلاعات می توانند از مبدا های متفاوت فرستاده شوند بنابراین تکنیک هایی که این مبداها را قبل از فرستادن اطلاعات اداره میکنند اهمیت دارند همچنین اطلاعات باید به

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 8 از 92 | | |

صورت دیجیتالی فرستاده شوند علاوه بر این اطلاعاتی جهت مقابله با خطاهای احتمالی بایستی به داده های ما اضافه شوند.


همچنین در صورتیکه محرمانه بودن اطلاعات مد نظر قرار می گیرد بایستی اطلاعات رمزنگاری شوند. به منظور فرستادن زنجیره ای از اطلاعات از بین کانال ارتباطی از چندین مقصد متفاوت اطلاعات بایستی شناسایی شوند بنابراین مکانیزمی جهت شناسایی هر مقصد نیاز می باشد همچنین این مکانیزم بایستی تضمین کند که اطلاعاتی که از یک مبدا خاص به یک مقصد مشخص فرستاده می شوند با اطلاعاتی که از یک مبدا دیگر به همان مقصد مشخص فرستاده شده است اشتباه نمی شوند.

ارتباط داده: برای ارتباط اطلاعات و پیام ها از تلفن و سیستم های ارتباطی پستی استفاده می شود. به طور مشابه داده و اطلاعات از یک کامپیوتر میتواند به سایر کامپیوترها در بین مسیرهای جغرافیایی انتقال داده شوند.

انتقال داده: حرکت اطلاعات با استفاده از متدهای استاندارد در صورتیکه کامپیوترها به کانال ارتباطی وصل شوند داده ها و اطلاعات، فایل ها و برنامه های کامپیوتر می توانند به سایر کامپیوترها فرستاده شوند. شکل مدرن ارتباطات مثل ایمیل و اینترنت فقط به خاطر شبکه های کامپیوتری ممکن شده است.

در مبحث ارتباط داده چهار مفهوم مورد استفاده قرار می گیرد:

1. داده: مجموعه ای از حقایقی خام که بعد از پردازش به اطلاعات تبدیل می شوند.
2. سیگنال: کد کردن داده ها به صورت الکتریکی و الکترومغناطیسی
3. سیگنالینگ: انتشار سیگنال ها از میان سیستم ارتباط
4. انتقال: ارتباط داده حاصل شده از پردازش سیگنال ها

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 92 از 92 | | |

1-6 : مدهای انتقال داده

سه راه جهت انتقال داده از یک نقطه به سایر نقاط وجود دارد:

1:simplex

ارتباط می تواند به صورت ساده باشد بدین صورت که شامل یک مسیر میباشد. گیرنده می تواند سیگنال ها را از دستگاه انتقال دریافت کند. در این مد جریان اطلاعات تک مسیره است یعنی یک طرف همیشه فرستنده و طرف دیگر همیشه گیرنده است در این صورت همیشه یک طرف در حال ارسال اطلاعات و طرفی دیگر در حال دریافت اطلاعات است.

2:Half-duplex

در این مد کانال ارتباطی در دو جهت عمل میکند اما در یک زمان. مسیر دو طرفه است بدین مفهوم که هر دو طرف میتوانند هم فرستنده و هم گیرنده باشند ولی نه همزمان. یعنی در یک زمان یک طرف فرستنده و طرفی دیگر گیرنده است و در زمانی دیگر بالعکس .


3:Full-duplex

در این مد کانال ارتباطی در دو جهت عمل میکند به صورت همزمان. همزمان هر دو طرف می توانند هم فرستنده و هم گیرنده باشند مثل خطوط تلفن.

(5) 1-7 : VPN¹

VPN به زبون خودمونی شبکه خصوصی مجازی است که ارتباط کاربران را در یک فضای خاص ایجاد می کند برای مثال فرض کنیم که یک شرکت بزرگ داریم که شعبه هایی در شهرهای مختلف دارد، وقتی کامپیوترهای این شرکت ها بخواهند با هم اطلاعات رد و بدل کنند یا حتی از یک اتوماسیون اداری یکسان استفاده کنند باید از طریق شبکه این کار را انجام بدهند. اما استفاده از شبکه جهانی مثل اینترنت امنیت ندارد و

¹ Virtual Private Network

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 10 از 92 | | |

ترافیک بالایی هم دارد و همچنین آدرس هایی را که در شبکه داخلی خودمان استفاده میکنیم در شبکه اینترنت معتبر نیست که بخواهند از مسیریاب ها رد بشوند.

از شبکه های گسترده دیگری مثل:


OC3 و ISDN هم میشود استفاده کرد. اما زیر ساخت های زیادی لازم دارد و هزینه بالایی باید پرداخت شود.

بنابراین از یک راه فرعی به نام VPN استفاده میشود.

VPN یک شبکه خصوصی در دل شبکه WAN به وجود می آورد که ترافیک بالای اینترنت را ندارد و در واقع سرعت بالاتر و امنیت بیشتری دارد. این یک کانال خصوصی برای ارتباط راحت تر و سریع ترمی باشد. به عبارتی ساده تر:

VPN یک تونل ایجاد میکند یعنی مثلاً شما وقتی در جاده از تونل رد میشوید در حقیقت در حال عبور از بستر کوه هستید اما محتوای شما با محتوای کوه فرق دارد ، شما از هوا دارید عبور میکنید نه سنگ و این برای کوه قابل درک نیست و به همین دلیل اطلاعات شما هم در اینترنت به همین شکل خواهد بود ، شما فرض کنید اطلاعات خود را دارید با شکل مثلث ارسال میکنید و این در حالی هست که اطلاعات در اینترنت به شکل مستطیل هستند و این باعث میشود که اطلاعات شما برای دیگران که در اینترنت هستند غیر قابل درک و نامفهوم شود که این خود امنیت است.



| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 11 از 92 | | |

برای پیاده سازی VPN چندین پروتکل وجود دارد:

²PPTP:

این پروتکل برای انتقال داده هایی مثل (Net Beui) (داده هایی که دارای آدرس غیر IP

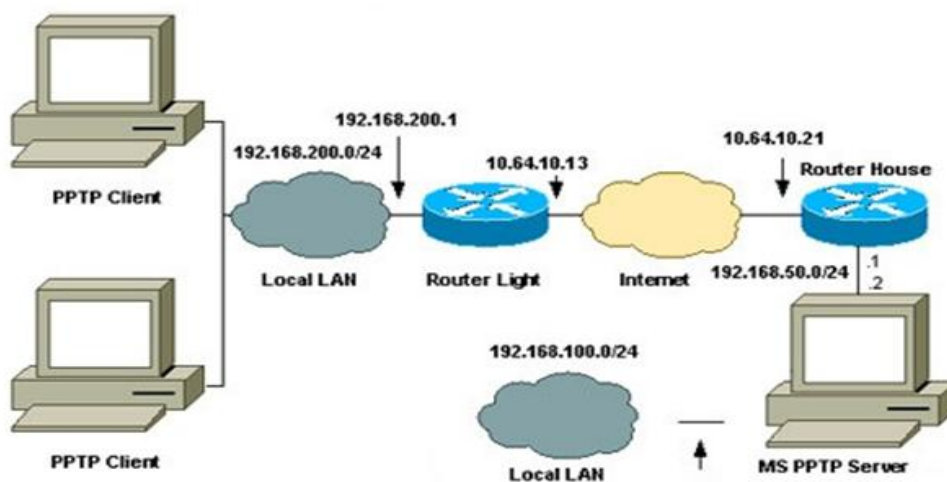
هستند) روی یک شبکه ی پایه ی IP استفاده می شود.

PPTP روی لایه ی دو مدل OSI پیاده سازی میشود و داده ها را روی FRAM هایی از طریق پروتکل نقطه به نقطه بسته بندی می کند.

البته (PPP (point to point protocol ویژگی هایی مثل تخصیص آدرس پویا (DHCP)


و تعیین اعتبار کاربر و فشرده سازی داده ها را دارد PPTP هم امکان رمز گذاری 40 بیتی و هم 128 بیتی را دارد.

شیوه های امنیتی به کار گرفته در این پروتکل کافی نیست.



میتوان گفت VPN نوعی معجزه در دنیای شبکه است.

² Point to Point Tunneling Protocol

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 12 از 92 | | |

این معجزه امروزه به صورت گسترده در دستیابی به شبکه های اجتماعی فعالیت می کند.
VPN دارای پارامترهای امنیتی خاصی می باشد که با کنترل آن ها به آن سخت نفوذ می شود.

Firewall : 1-8


هر سیستم امنیتی بر حسب نوع پارامترهایی که در داخلش استفاده میشود ممکن است که به آن نفوذ شود و مورد هجوم قرار گیرد.
VPN هم از این قضیه جدا نیست VPN دارای تنظیمات امنیتی ویژه می باشد که توانایی حفظ محرمانگی اطلاعات و امنیت را بالا می برد این شبکه نیز همانند شبکه های دیگر قابلیت نفوذ دارد و بایستی تا جایی ممکن امنیت این شبکه را افزایش داد برای این کار روش های زیادی وجود دارد از جمله: دیواره ی آتش و رمزنگاری



دیوار آتش

دیوار آتش سیستمی است که در بین کاربران یک شبکه ی محلی و شبکه ی بیرونی (مثلاً اینترنت) قرار میگیرد و ضمن نظارت بر دسترسیها، در تمام سطوح، ورود و خروج اطلاعات را تحت نظر دارد .

در این ساختار هر سازمان یا نهادی که بخواهد ورود و خروج اطلاعات شبکه اش را کنترل کند موظف است تمام ارتباطات شبکه ی داخلی خود را با دنیای خارج قطع کرده و هرگونه ارتباط با دنیای خارج صرفاً از طریق یک دروازه که به شکل دیوار می باشد انجام گیرد.

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 13 از 92 | | |

1-8-1 : عملکرد کلی و مشکلات استفاده از یک دیوار آتش

بسته های IP اقبل از مسیریابی روی شبکه ی اینترنت ابتدا وارد دیوار آتش می شوند و منتظر می مانند تا طبق معیارهای حفاظتی و امنیتی پردازش می شوند.

پس از پردازش و تحلیل بسته سه حالت ممکن است اتفاق بیفتد:

1) اجازه ی عبور بسته صادر شود. (Accept Mode)

2) بسته حذف گردد. (Blocking Mode)

3) بسته حذف شده و پاسخ مناسب به مبدا آن بسته فرستاده شود. (Response Mode)

به طور کلی دیوار آتش محلی است برای ایست و بازرسی بسته های اطلاعاتی به گونه ای

که بسته ها بر اساس تابعی از قواعد امنیتی و حفاظتی، پردازش شده و برای آن ها مجوز عبور یا عدم عبور صادر گردد.

1-8-2 : اجزای جانبی یک دیوار آتش

دیوار آتش یک سیستم امنیتی است که سیاست های مسئول شبکه را پیاده و اعمال

میکند. بنابراین دیوار آتش بایستی از طریق یک ورودی سهل و راحت قواعد را از مسئول شبکه

دریافت نماید و همواره فعالیت موجود روی شبکه را به مسئول شبکه گزارش بدهد. به همین

دلیل اصولاً یک سیستم دیوار آتش دارای اجزای زیر می باشد:


واسط محاوره ای و ساده ورودی/خروجی: برای تبادل اطلاعات و سهولت در تنظیم قواعد امنیتی

و ارائه یک گزارش به یک واسط کاربر³ که ساده و درعین حال کارآمد باشد، نیاز است.

معمولاً واسط کاربر مستقل از سیستم دیوار آتش است تا حجم پردازش اضافی روی

سیستم تحمیل نکند یعنی معمولاً دیوار آتش دارای دستگاهی به عنوان صفحه نمایش نیست

³ User Interface

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 14 از 92 | | |


بلکه از طریق وصل یک ابزار جانبی مثل ترمینال ساده یا یک کامپیوتر شخصی، فرمان میگیرد یا گزارش میدهد.

سیستم ثبت (Logger): برای بالاتر بردن ضریب امنیت و اطمینان در شبکه، دیوار آتش باید بتواند حتی در صورت هرگونه حمله یا نفوذ بتوان مسئله را پیگیری کرد. در یک دیوار آتش، کاری که سیستم ثبت می تواند انجام دهد آن است که مبدا و مقصد بسته های ورودی و خروجی، شماره پورت های مبدا و مقصد، سرآیند یا حتی محتوای پیام در لایه ی کاربرد را (برای تمام مبادلات خارج از شبکه ی محلی) ذخیره کند و لحظه به لحظه مبادله ی اطلاعات تمام کاربران و حتی مسئول شبکه را در محلی درج کند. این اطلاعات می تواند به عنوان سندی بر علیه فرد خاطی استفاده شود یا به یافتن کسیکه که در خارج از شبکه مشغول اختلالگری است کمک کند.

سیستم هشداردهنده: در صورت بروز هرگونه مشکل یا انتقال مشکوک، دیوار آتش می تواند مسئول شبکه را مطلع و در صورت لزوم کسب تکلیف کند. عملیات مشکوک در هر سه لایه تعریف میشود: مثل تقاضای ارتباط با:

IP آدرس های مسدود، آدرس های پورت مسدود، اطلاعات مشکوک در لایه ی کاربرد (صفحات وب یا نامه حاوی کلمات مشکوک) ارتباط مشکوک را می توان مصداق ارتباطاتی دانست که بی هدف یا مکرر در طی روز برقرار میشود یا آنکه اطلاعات ارسالی مفهوم یا مضمون خاصی نداشته یا آنکه رمز شده باشد. در این حالت دیوار آتش ضمن کسب تکلیف می تواند یک آدرس مشکوک را به عنوان آدرس غیرمجاز مسدود کند.

راه حل نهایی: با تمام نظارتی که بر تردد بسته های اطلاعاتی حین ورود و خروج از شبکه می شود باز هم می توان زیرکانه از مرز دیوار آتش عبور کرد و بهترین حفاظت برای جلوگیری از فاش شدن اطلاعات محرمانه به دنیای خارج ناپدید کردن خط ارتباطی شبکه به دنیای خارج

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 15 از 92 | | |

است! چرا که می توان اطلاعات سری را رمز و فشرده کرد و آن را به عنوان بیت کم ارزش از نقاط تصویر یک گل رز به عنوان کارت پستال تبریک سال نو ارسال نمود. به این روش نفوذ استیگانوگرافی گفته میشود.


در حقیقت سیستم دیوار آتش فقط یک ابزار محدود کننده است و اطمینان صد در صد ندارد.

(5) 1-9 : تفاوت بین فایروال های سخت افزاری و نرم افزاری

در اصطلاح کامپیوتری واژه فایروال به سیستمی اطلاق می شود که شبکه خصوصی یا کامپیوتر شخصی شما را در مقابل نفوذ مهاجمین ، دسترسی های غیر مجاز ، ترافیک های مخرب و حملات هکری خارج از سیستم شما محافظت می کند . فایروال ها می توانند ترافیک ورودی به شبکه را کنترل و مدیریت کرده و با توجه به قوانینی که در آنها تعریف می شود به شخص یا کاربر خاصی اجازه ورود و دسترسی به یک سیستم خاص را بدهند . مثلاً شما می توانید برای فایروال خود که از یک شبکه بانکی محافظت میکند:

با استفاده از قوانینی که در آن تعریف می کنید بخواهید که به X در ساعت ۷ اجازه دسترسی به کامپیوتر Z کاربر که درون شبکه ی داخلی شما قرار دارد را بدهد.


فایروال های سخت افزاری معمولاً بصورت زیر ساخت هایی هستند که توسط شرکت های تولید کننده بر روی بردهای سخت افزاری نصب و راه اندازی شده اند و معمولاً در قالب یک روتر در شبکه فعالیت می کنند، یک روتر نیز می تواند در یک شبکه به عنوان یک فایروال سخت افزاری فعالیت کند . یک فایروال سخت افزاری می تواند بصورت پیش فرض و بدون انجام هرگونه تنظیمات اولیه در حد مطلوبی از ورود داده ها و ترافیک ناخواسته به شبکه محافظت کرده و اطلاعات ما را ایمن نگه دارد .

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 16 از 92 | | |

اینگونه فایروال ها معمولاً در قالب :

packet filtering فعالیت می کنند و Header های مربوط به مبدا و مقصد بسته ها را به دقت بررسی کرده و در صورتیکه که محتویات بسته با قوانینی که در فایروال انجام شده است مغایرت داشته باشد بلافاصله از ورود آن به شبکه جلوگیری کرده و آنرا بلوکه می کند . بسته اطلاعاتی در صورتیکه مغایرتی با قوانین موجود در فایروال نداشته باشد به مقصد مورد نظر هدایت خواهد شد . کاربر باید به راحتی از تنظیمات پیش فرض انجام شده در آن استفاده کند ، تنها بعضی از تنظیمات پیشرفته امنیتی در اینگونه فایروال ها هستند که نیاز به داشتن دانش تخصصی فراوان برای انجام دادنشان دارند . اما این را در نظر داشته باشید که فایروال های سخت افزاری می بایست توسط یک کارشناس متخصص امنیت آزمایش شده تا از کارکرد آنها اطمینان حاصل شود . فایروال های سخت افزاری بار ترافیکی و لود کاری کمتری برای شبکه ایجاد می کنند و طبیعتاً سرعت و کارایی بهتری در شبکه دارند اما از نظر هزینه بیشتر از فایروال های نرم افزاری هزینه دارند.

فایروال های نرم افزاری در حقیقت نرم افزار هایی هستند که بر روی سیستم عامل ها نصب شده و ترافیک ورودی و خروجی به شبکه یا سیستم عامل را کنترل می کنند . اینگونه فایروال ها بیشتر استفاده های خانگی و سازمان ها و شرکت های کوچک و متوسط را به خود اختصاص داده اند . فایروال های نرم افزاری سیستم ها را از خطرات معمولی که در اینترنت وجود دارند اعم از دسترسی های غیرمجاز ، تروجان ها و کدهای مخرب ، کرم های کامپیوتری و بسیاری دیگر از این موارد حفاظت می کنند . اکثر اینگونه فایروال ها به کاربران این قابلیت را می دهند که بتوانند برای به اشتراک گذاشتن منابع خود از جمله پرینتر و پوشه ها در قوانین فایروال تغییرات دلخواه خود را اعمال کرده تا بتوانند از امکاناتی که مد نظر دارند استفاده و بهره کافی را ببرند . در برخی اوقات، فایروال های نرم افزاری ابزارهای جانبی را در

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 17 از 92 | | |

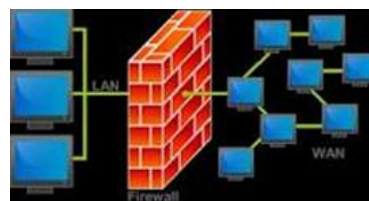
اختیار ما قرار می دهند که توسط آنها میتوانید تنظیمات محرمانگی و فیلترینگ خاصی را برای خود یا کاربران دیگر اعمال کنید. اینگونه فایروال ها در دو نوع شبکه ای و تک محصولی ارائه می شوند ، فایروال های نرم افزاری تحت شبکه روی یک سیستم عامل نصب می شوند و می توانند از آن محافظت کنند.


تنوع فایروال های نرم افزاری بسیار زیاد است.

اما همیشه در نظر داشته باشید که بهترین فایروال نرم افزاری فایروالی است که ضمن اینکه در پس زمینه سیستم شما فعالیت می کند از کم ترین منابع سیستمی استفاده کند و بار سیستم را زیاد نکند.

فایروال های نرم افزاری ترافیک و لود کاری بیشتری در شبکه ایجاد می کنند اما به نسبت فایروال های سخت افزاری از هزینه ی قابل قبول تری برخوردارند.

هر سازمانی که می خواهد از فایروالی استفاده کند ابتدا می بایست شرایط کاری خود را در نظر گرفته و بداند که با توجه به این شرایط بایستی از کدام نوع فایروال استفاده کند سخت افزاری یا نرم افزاری. همان طور که گفته شد فایروال های سخت افزاری لود کاری کمتری در شبکه ایجاد می کنند ولی به نسبت فایروال های نرم افزاری گران قیمت ترند ولی فایروال های نرم افزاری ارزان تر ولی لود کاری بیش تری در شبکه به وجود می آورند بنابراین بسته به نیاز و شرایط بایستی بهترین فایروال را انتخاب نمود چرا که در صورت انتخاب درست فایروال نیاز امنیتی شبکه ی سازمان تا حدی برطرف می شود.



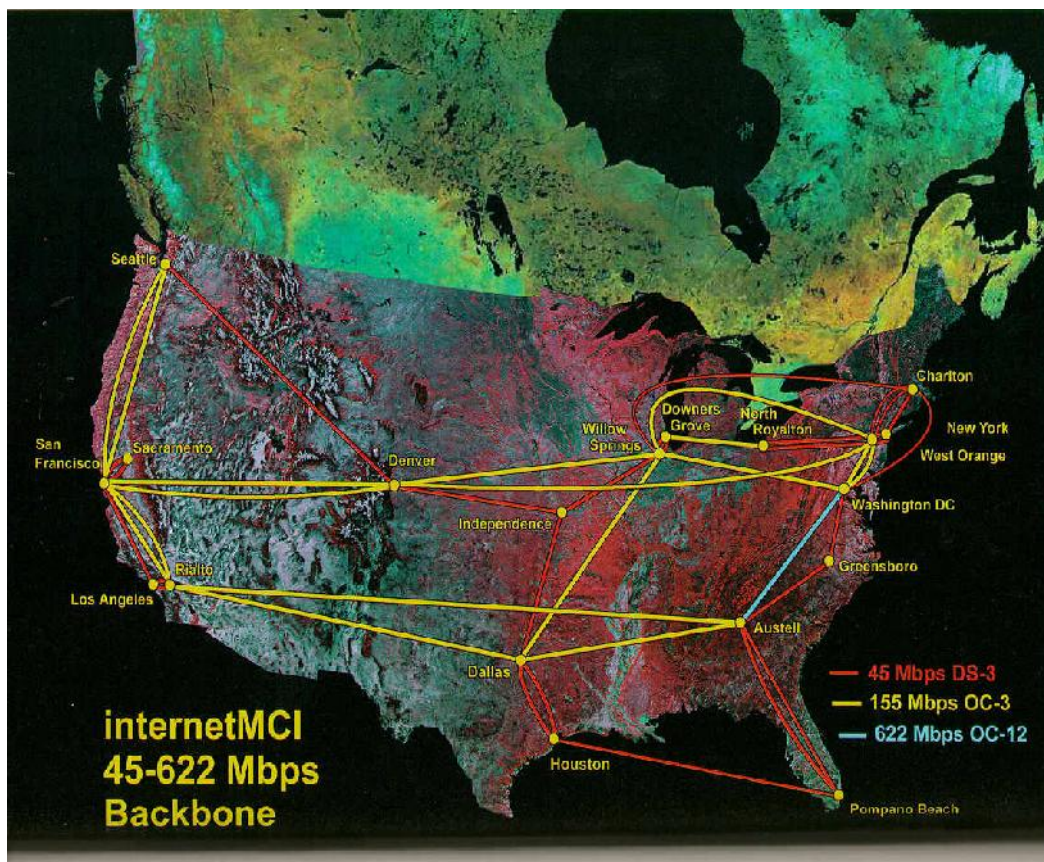
| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| 1392 خرداد | | |
| صفحه 18 از 92 | | |


فصل دوم : امنیت در ارتباطات داده

با گسترش روز افزون استفاده از کامپیوتر و وسایل الکترونیکی به تدریج استفاده از شبکه های کامپیوتری نیز افزایش چشمگیری یافت .

با گسترش شبکه های کامپیوتری و انبوه حجم اطلاعات قسمت زیادی از امور روزمره به شبکه های کامپیوتری و شبکه ی جهانی وابسته شده است به طوریکه اکثر کارهای روزمره ی زندگی توسط شبکه های کامپیوتری و یا در بستر اینترنت انجام می شود.

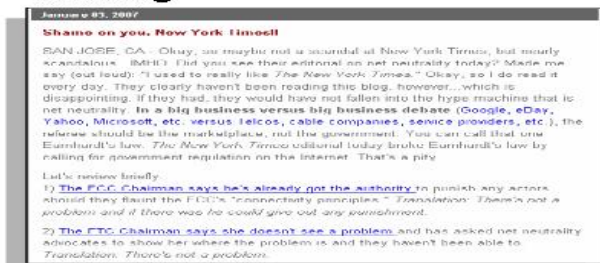
آن چه که مهم است تبادل اطلاعات از طریق شبکه های کامپیوتری می باشد که این تبادل اطلاعات چالش های زیادی را برای صاحبان آن ها از نظر امنیتی به وجود آورده است.



| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 19 از 92 | | |

به طور یقین هر کس حفظ امنیت اطلاعات خود را خواستار است و هیچ کس نمی خواهد اطلاعاتش مورد سواستفاده قرار گیرد ولی با توجه به اینکه شبکه های کامپیوتری با تعداد زیادی از کاربران سروکار دارد بنابراین حفظ امنیت اطلاعات و امنیت داده ها از مقوله های مهم در این مبحث به شمار می رود. اگر مردم تا دیروز از افراد دزد و راهزن به عنوان افرادی بی سواد می ترسیدند امروزه با گسترش اطلاعات باید از افراد باهوش و باسواد حتی نابغه در علوم کامپیوتری ترسید چرا که هستند کسانی که بسیار باهوشند ولی از هوش خود در جهت نادرست استفاده میکنند این افراد می توانند به راحتی به شبکه های کامپیوتری نفوذ کرده و اطلاعات دیگران را بدزدند و یا از آن ها سواستفاده کنند که بس بدتر از راهزنی و دزدی مالی می باشد .

Weblog



Podcasting




2-1: امنیت شبکه

امنیت شبکه ها شامل:

چگونه افراد بداندیش می توانند شبکه های کامپیوتری را مورد حمله قرار دهند؟

چگونه می توان شبکه های کامپیوتری را در برابر حملات ایمن نگه داشت؟

چه ساختارهایی می توان جهت مقابله با حملات طراحی و استفاده کرد؟

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 20 از 92 | | |

اینترنت ذاتاً با امنیت زیادی طراحی نشده است.

به چه دلیل ما به امنیت در اینترنت نیاز داریم؟

زیرا:

شبکه های کامپیوتری آسیب پذیری زیادی دارند و تهدیدبرانگیزند.


یک هکر بداندیش می تواند از راه دور به ماشینی وارد شده و به راحتی اطلاعات آن را نابود کند.

یک برنامه ی بدجنس می تواند سبب از بین رفتن حجم زیادی از اطلاعات در صدها کامپیوتر شود.

Instant Messaging



رشد سریع اینترنت سبب ایجاد تغییرات زیادی در سبک زندگی انسان ها، فعالیت های کاری و شغلی آن ها همچنین تغییر در نحوه ی فعالیت های سازمان ها و موسسات شده است. کاربران اینترنتی اطلاعات زیاد و البته مهمی را بارها و بارها ارسال و یا دریافت می کنند.

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 21 از 92 | | |

افراد غیرمجاز سعی در دستیابی به اطلاعات کاربران اینترنتی و سواستفاده از این اطلاعات را دارند و آن چه امروزه برای کاربران اینترنتی از اهمیت فراوان برخوردار است اطمینان از عدم دستیابی این افراد در توزیع اطلاعات است.

اطلاعاتی که کاربران در مورد آن ها حساس هستند و تمایل به مشاهده ی این اطلاعات توسط افراد دیگر را ندارند موارد زیادی را شامل می شود که در ذیل به چند نمونه ی آن ها اشاره شده است:

اطلاعات خصوصی

جزئیات شخصی

رمزهای عبور

اطلاعات کارت های اعتباری

اطلاعات مربوط به حساب های بانکی


اطلاعات مهم و حیاتی در سازمان ها

تاکنون برای برقراری امنیت اطلاعات بر روی کامپیوتر ویا اینترنت از روش های متفاوت و مختلفی استفاده شده است. یکی از این روش های حفظ اطلاعات و برقراری امنیت که بسیار ساده نیز می باشد ذخیره سازی قابل انتقال نظیر فلاپی دیسک ها می باشد.

متداول ترین روش امنیت اطلاعات رمز نمودن آن ها می باشد.

تشخیص اطلاعاتی که به صورت معمولی در کامپیوتر ذخیره می شوند و فاقد هرگونه روش علمی رمزنگاری می باشند به راحتی و بدون داشتن تخصصی خاص انجام خواهد شد در صورتیکه دستیابی به اطلاعات رمز شده توسط افراد غیرمجاز امکان پذیر نبوده و فقط افرادی که دارای کلید رمز هستند قادر به استفاده از اطلاعات می باشند.

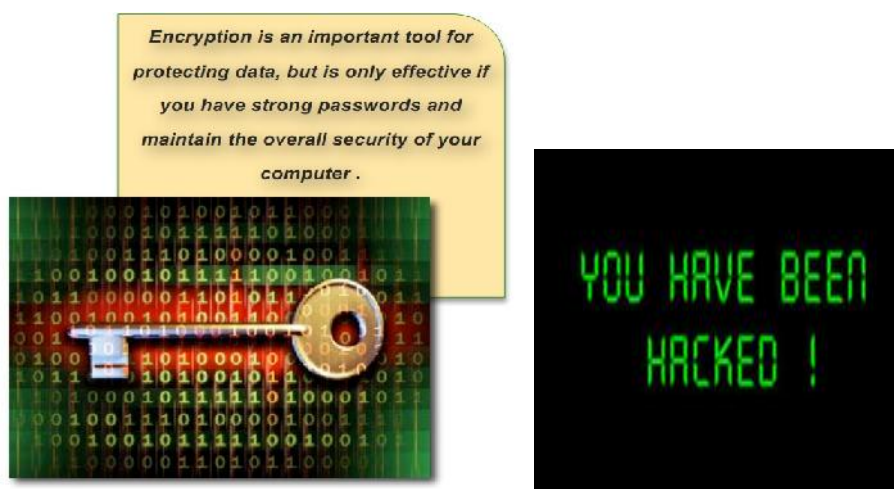
رمز نمودن اطلاعات حساس سبب حفظ حریم خصوصی افراد می شود.


| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 22 از 92 | | |

امروزه با محول شدن امور مالی و اداری به شبکه های کامپیوتری زنگ خطر برای همگان به صدا در آمده و برخلاف گذشته که مردم از ترس دزدی و راهزنی به در خانه خود قفل می زدند امروزه به دنبال قفل زدن بر اطلاعات شخصی خود می باشند .

امروزه امنیت ملی و اقتدار سیاسی و البته مهم تر از همه اقتصادی به طور باورنکردنی به امنیت اطلاعات گره خورده است و نه فقط دولت ها و سیاسیون بلکه تک افراد یک جامعه نیز به دنبال برقراری حفظ امنیت می باشند .

هیچ کس در جهان امروز نمی تواند اهمیت امنیت اطلاعات را منکر شود برای مثال اگر به شخصی بگویند که به حساب بانکی اش دستبرد زده شده و حساب خالی می باشد بعد از آن همیشه مراقب اطلاعات شخصی و بانکی خود خواهد بود و سعی در حفظ محرمانگی آن ها خواهد کرد و به اهمیت امن ماندن اطلاعات خود پی خواهد برد همچنان که حفظ امنیت برای همه مهم و حیاتی است شیوه های برقراری امنیت نیز مهم می باشد و هرکس به دنبال بهترین شیوه می گردد تا به بهترین نحو ممکن از اطلاعات خود حفاظت کند.



| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 23 از 92 | | |

فصل سوم : تاریخچه ی رمزنگاری

(4) 1-3 : نمونه هایی از روش های رمزنگاری در تاریخ

جاسوسان یونانی در ایران پیام های خود را روی سر تراشیده ی غلامان و بردگان می نوشتند و پس از بلند شدن مویشان آن ها را به یونان می فرستادند.

رمز و کاربرد آن حتی در قرآن هم مشاهده می شود حروف مقطع قرآن که در شروع بعضی سوره ها آمده مانند یک کلید رمز مقابل چشم مسلمانان قرار داشته و مسلمین فت آزمایی های زیادی برای حل آن ها به خرج دادند به عنوان مثال شیعیان از اتصال این حروف مقطعه جمله "صراط علی حق تمسکه" را ساختند و حکام دیگر از همان قدیم پی بردند که در سوره هایی که حروف رمز در آن ها وجود دارند، درصد تکرار آن حروف از حروف دیگر بیشتر است.

در تاریخ، قرامطه به تین نام خوانده شدند به این دلیل که با زبان رمزی نگارش می کردند. توماس جفرسون چرخ رمز را ابداع کرد این رمز بعدها گسترش پیدا کرد و در جنگ جهانی دوم استفاده شد.


تینی چالسی اولین شرح رمز را برای رمزهای توموگرافیک نوشت.

الکساندر کوخ رمز استوانه ای را ابداع کرد.

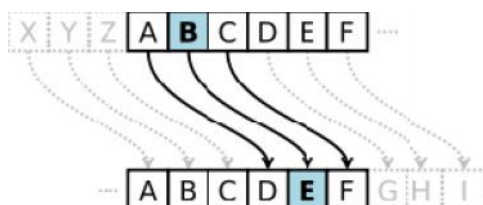
لستر هیل مقاله ی زیبایی در رابطه با رمزنگاری در جبر حروف منتشر کرد.


در جنگ جهانی دوم آلمان ها از ماشینی به نام ماشین رمز انگیما استفاده می کردند این ماشین با استفاده از موتورهای الکتریکی عملیات رمزنگاری را با سرعت بالا انجام میداد این ماشین از روش رمزنگاری میله ای استفاده میکرد. (4)

برای اولین بار در سال 1991 رمز کوانتومی توسط بنتووبراساد مطرح شد. آن ها از یک فوتون جهت انتقال کلید استفاده کردند در این رمزنگاری فرستنده و گیرنده بایستی دارای کابل فیبر اپتیکی باشند. (4)

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 24 از 92 | | |

در سال های 1921 هوگ هیرن کدهای الکتریکی را ابداع کرد. ویلیام فردریک به عنوان پدر علم رمز آمریکا شناخته می شود. جوفری چاوسر رمزی نوشت که ترکیبی از علائم و جا به جایی حروف و کد بود. در تاریخ ائمه ی معصومین هم مواردی از کاربرد رمز و استفاده ی از آن مشاهده می شود به عنوان مثال امام صادق(ع) هر بار که می خواستند از بنی عباس با کنایه یاد کنند از آن ها به صورت اولاد سابع یاد می کردند که معکوس کلمه عباس است. محققان بریتانیایی در آکسفورد و دانشگاه ساتمتون روشی را کشف کرده اند که می توان عکس های دقیق از دست نوشته های قدیمی برداشت. نامه های قدیمتر که در سالهای 3000 و 3200 قبل از میلاد در ایران برای حسابرسی استفاده می شده است و تاکنون رمز گشایی نشده است. عکس های تهیه شده بر روی سایت دانشگاه آکسفورد قرار داده خواهد شد تا متخصصان بتوانند بر روی آن کار و ترجمه کنند. زمانی که ژولیس سزار نامه ای را برای فرماندهی خود در جنگ می فرستاد از ترس کشته شدن پیک و یا خیانت پیک تمامی متن نامه را رمز می نمود به این صورت که هر حرف را به سه تاحرف بعد از آن شیفت میداد مثلاً (به جای حرف A از حرف D و به جای B از حرف E) استفاده می کرد. در این صورت حتی در صورت کشته شدن پیک توسط دشمن و یا خیانت پیک از فاش شدن اطلاعات محرمانه جلوگیری میکرد و فقط کسی می توانست پیام را بخواند که به رمز آن آگاهی داشت و به قولی کلید رمز را می دانست. روش سزار شاید امروزه بسیار ساده به نظر برسد ولی در زمان خودش بسیار پرکاربرد بوده است و بایستی توجه کرد قدمت رمزنگاری به همان دوران برمی گردد.



| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 25 از 92 | | |


از روش های رمزنگاری در زمان های گذشته پیچیدن یک نوار کاغذی بر روی استوانه ای با قطر مشخص و سپس نوشتن پیام بر روی آن بوده است واضح است بدون دانستن اندازه ی قطر استوانه خواندن پیام کار دشواری بوده و تنها کسانی که نمونه های یکسانی از استوانه را داشته باشند می توانستند پیام را متوجه شوند.

2-3 : رمزنگاری در کشورها

رمزنگاری علمی است که شاید بتوان گفت در اکثر امور روزمره زندگی با مواردی از آن مواجه هستیم حتی کشورهای مختلف در ریزترین موارد برای حفظ امنیت اطلاعات و یا بیان مفاهیم مهم در کشورشان از رمزاستفاده می کردند و هم اکنون نیز همان مسیر ادامه دارد و استفاده از شیوه های رمزنگاری حتی در کوچک ترین موارد نیز متداول و رایج است. از نمونه های بارز رمزنگاری در همه ی کشورها که به وسیله ی آن مفهومی را به سایر ملل می رسانند استفاده از شیوه های رمزنگاری در پرچم کشورهای ملل مختلف است. به گزارش اختصاصی ایران ویج ، استفاده از پرچم ها حتی از قبل از تاریخ بشر مرسوم بوده است. همه ی کشور های جهان دارای پرچم هستند، بعضی از آنها عجیب هستند، برخی زیبا و حتی برخی کسالت آور. در ذیل به نمونه ای از آن ها اشاره شده است.

1-2-3 : مخابره بوسیله ی پرچم

صحبت کردن و حرکت دادن بدن تنها روش های استفاده از زبان نیستند. پرچم های مخابره یا فرستادن پیام نیز یک راه انتقال اطلاعات از راه دور است که با استفاده از گرفتن پرچم، میله، سیر، پارو و گاهی حتی با استفاده از دستان هم صورت می گیرد. حالت های مختلف پرچم ها کد گذاری شده و وقتی پرچم در حالت ثابت قرار گیرد رمز آن خوانده

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 26 از 92 | | |

می شود. این روش در اوایل قرن نوزدهم در دریانوردی بسیار معمول بوده و کاربرد داشته است. این سیستم هنوز هم در دریا نوردی کاربرد دارد و در مواقع اضطراری برای برقراری ارتباط استفاده می شود؛ اگر نیاز باشد در شب پیامی فرستاده شود از مشعل های روشن بجای پرچم استفاده می شود.



با استفاده از رمزنگاری سه سرویس امنیتی فراهم می شود:


محرمانه سازی: اطلاعات به هنگام ارسال یا ذخیره شدن از دید افراد غیر مجاز پنهان می مانند. تمامیت: تغییرات اعمال شده در اطلاعات ارسالی مشخص می شوند. اعتبار سنجی: می توان منبع اطلاعات را اعتبار سنجی کرد.

3-3 : رمزنگاری داده

رمزنگاری داده به مباحث ریاضی و الگوریتمی بر می گردد و مقوله ای است که در آن یک متن ساده به فرم متنی رمزنگاری شده در می آید و در طول این رمزنگاری از یک کلید رمز استفاده می شود که توسط آن کلید، متن ساده رمز می شود و توسط همان کلید یا کلیدی دیگر متن رمزنگاری شده به شکل ساده و اولیه اش باز می گردد.

با رشد روزافزون و چشمگیر استفاده از اینترنت از جمله خرید اینترنتی، پرداخت اینترنتی، انجام امور بانکی توسط اینترنت و سرویس های دیگری که اینترنت ارائه می دهد حتی کاربران ساده ی منازل از رمزنگاری داده ها مطلع و آگاه می باشند.



| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 27 از 92 | | |

4-3: رمزنگاری پیشرفته

با پدیدار شدن رایانه‌ها و افزایش قدرت محاسباتی آنها، دانش رمزنگاری وارد حوزه علوم رایانه شد و این پدیده، موجب بروز سه تغییر اساسی در مبحث رمزنگاری گردید.

1. شیوه های رمزنگاری که تا قبل از آن اصولاً برای رمز کردن پیام به کار می‌رفتند، کاربردهای جدید و متعددی پیدا کردند.


2. تا قبل از رایانه ها، رمزنگاری عمدتاً روی اطلاعات متنی و با استفاده از حروف الفبا انجام می‌گرفت؛ اما ورود رایانه باعث شد که رمزنگاری روی انواع اطلاعات و بر مبنای بیت انجام شود.

3. وجود قدرت محاسباتی بالا این امکان را پدید آورد که روش‌های پیچیده‌تر و مؤثرتری برای رمزنگاری به وجود آید.



رمزنگاری امری تاریخی می باشد که از هل دادن حروف و برعکس نوشتن آن ها از زمان قدیم شروع شده است و هرروز با رشد کامپیوتر و فناوری اطلاعات روشی نوین برای آن یافت می شود.

هنگامی که با مبحث تبادل داده و اطلاعات سروکار داریم نیاز به تایید هویت فرستنده و گیرنده پیام داریم به گونه ای با مقوله ی احراز هویت روبه رو هستیم این احراز هویت از زمان های دور نیز وجود داشته است و از روش های رمزنگاری برای محرمانه نگه داشتن پیام هایی


| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 28 از 92 | | |

که بین فرماندهان، جاسوسان و حتی عشاق رد و بدل می شده استفاده شده است به همین جهت می توان رمزنگاری را هنری دانست که از دیرباز در بین انسان ها وجود داشته است. اطلاعات به سوی پیشرفته شدن پیش می روند از طرفی پیشرفته شدن تکنولوژی های کامپیوتری سبب رشد و ارتقای علم رمزنگاری شده است و از طرفی دیگر نیاز به روش های جدید و مطمئن تر در حوزه ی فناوری اطلاعات علم رمزنگاری را بر آن داشته تا نیاز های موجود در این حوزه را به بهترین شکل ممکن مرتفع نماید. امنیت هدف نیست بلکه یک سفر دائمی است اغلب می شنوید ایجاد امنیت پایان پذیر نیست چرا که وقتی امنیت یک شبکه را در نظر بگیریم همیشه بایستی مراقب باشیم که یک گام از مجرمان اینترنتی جلوتر باشیم و باید بدانیم همیشه نمی توان در یک سطح از امنیت باقی ماند و درجا زد چرا که مجرمان اینترنتی هر روز به دنبال بهبود روش های خود جهت نفوذ به شبکه ی شما هستند و بدیهی است که اگر شما یک گام از آن ها جلوتر نباشید آن ها یک گام از شما جلوتر هستند و شبکه شما هر روز با تهدیدهای آن ها مواجه خواهد بود و آن ها هر روز و هرروز بر خلاقیت خود می افزایند تا به شبکه ی شما راه پیدا کرده و به اطلاعات شما دست یابند.

در نتیجه:

همیشه یک گام جلوتر از مجرمین اینترنتی باشید .



| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 29 از 92 | | |

علم رمزنگاری با اصول ریاضی و منطقی اطلاعات را رمز کرده و اطلاعات رمز شده را رمزگشایی می کند. متضاد رمزنگاری ((تحلیل رمز)) است که روش های شکستن رمز اطلاعات و کشف کلید رمز را مورد تجزیه و تحلیل قرار می دهد.

اوصلاً در دنیای شبکه های کامپیوتری رمزنگاری به سلسله ای از عملیات منطقی و ریاضی اطلاق می شود که مجموعه ای از اطلاعات خاص و با معنا را به مجموعه ای از اطلاعات نامفهوم و بی معنا تبدیل می کند به طوریکه فقط گیرنده ی اصلی بتواند آن را از حالت رمز خارج کرده و از آن استفاده نماید.

3-5 : رمزنگاری سخت افزاری⁴

در ادامه در مورد پروتکل ها و الگوریتم های رمزنگاری مباحثی را مطرح می کنیم.


مختصری در مورد الگوریتم های رمزنگاری:

الگوریتم های رمزنگاری را می توان هم به صورت سخت افزاری و هم به صورت نرم افزاری مطرح کرد. از الگوریتم های رمزنگاری سخت افزاری به منظور سرعت بالاتر و از الگوریتم های رمزنگاری نرم افزاری به منظور انعطاف پذیری بیش تر استفاده می کنند . از جمله این روش ها می توان به روش های جانشینی و جایگشتی اشاره کرد که می توانند توسط یک مدار ساده ی الکترونیکی پیاده سازی شوند.

P-BOX ابزاری که برای جایگشت یک بیت های ورودی هشت بیتی کاربرد دارد.

با برنامه ریزی و سیم بندی درونی این ابزار قادر است هرگونه جایگشت بیتی را با سرعتی نزدیک به سرعت نور انجام می دهد چون هیچ گونه انجام محاسبه ای لازم نیست و فقط تاخیر انتشار سیگنال وجود دارد .

⁴ Hardware Cryptography

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 30 از 92 | | |


این طراحی از اصول ششگانه ی کرکف پیروی می کند به این معنا که مهاجم از روش عمومی جایگشت بیت ها مطلع است آن چه که او نمی داند آن است که کدام بیت به کدام بیت نگاشته می شود **کلید رمز همین است.**

1-5-3: اصول ششگانه ی کرکف

آگوست کرکف دو مقاله با عنوان رمزنگاری نظامی در سال 1883 منتشر کرد . در هردوی این مقالات شش اصل اساسی را به عنوان اصول پایه ای رمزنگاری بیان کرد که اصل دوم آن به عنوان اصلی اساسی در رمزنگاری هنوز هم مورد استفاده ی دانشمندان در قوانین رمزنگاری پیشرفته مورد استفاده قرار می گیرد:

1. سیستم رمزنگاری نه به لحاظ تئوری بلکه در عمل غیرقابل شکست باشد.
2. سیستم رمزنگاری بایستی هیچ نکته ی گنگ و پنهان و نا مفهومی نداشته باشد تنها چیزی که پنهان است کلید رمز است.
3. کلید رمز را بایستی به گونه ای انتخاب کرد که اولاً براحتی قابل تعویض باشد ثانیاً نیاز به حفظ کردن و یادداشت کردن نداشته باشد.
4. متون رمزنگاری بایستی از طریق خطوط تلگراف قابل مخابره باشد.
5. دستگاه رمزنگاری به همراه اسناد رمز شده بایستی توسط یک نفر قابلیت حمل و نقل داشته باشد.
6. سیستم رمزنگاری بایستی به راحتی قابل پیاده سازی و راه اندازی باشد .



| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 31 از 92 | | |

3-6 : ارتباط رمزنگاری با داده کاوی

3-6-1: پروژه ECHELON

دولت آمریکا توسط ایجاد این پروژه قادر به شنود کلمات خاص شد حالا این کلمات خاص چه از طریق شنود تلفن های افراد و چه از طریق خواندن ایمیل آن ها انجام می شود . درحالت کلی این دولت توسط این پروژه شنود را در ابعاد وسیعی انجام می داد.

3-6-2: پروژه PRISM

داده ها و اهمیت آن ها: اطلاعات در مورد خود تماس مورد تجزیه و تحلیل قرار می گیرد و نه محتوای تماس


3-7: تفاوت شنود و داده کاوی

نظر به اینکه در مبحث شنود حجم عظیمی از داده ها بایستی مورد بررسی قرار بگیرد و متدهای رمزنگاری به صورتی وسیع و گسترده توسط افراد فعال در حوزه های سیاست ، مواد مخدر و تروریسم به کار گرفته می شود از این رو در کنار یک سری فواید در دسرهایی نیز دارد. بنابراین خیلی به صرفه تر است که بتوانیم دایره ی جست و جو را کوچک و کوچک تر کنیم اینجاست که داده کاوی به میدان می آید.

متاسفانه یا خوشبختانه فقط محتوای ارتباطات نیست که قادر است اطلاعاتی معنادار به دستگاه ها و سیستم های اطلاعاتی بدهد ایده ای که در پروژه ی PRISM مطرح است این است که با محتوای صوتی یا متنی که حتی می تواند از متدهای رمزنگاری نیز استفاده کرده و رمزنگاری شده باشد کاری نداشته و به جای آن داده های مربوط به خود تماس مورد کنکاش

قرار بگیرد این یعنی Metadata

Metadata: داده هایی درباره ی داده ها

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 32 از 92 | | |


چه داده هایی می توان در رابطه با ارتباطات افراد به دست آورد؟

تماس:

از کجا؟؟؟ به کجا؟؟؟ کی؟؟؟ مدت زمان؟؟؟ چند بار؟؟؟ شخص تماس گیرنده همیشه یکی بوده؟؟؟
و سوالاتی از این قبیل البته انتظار نداریم که اطلاعات جمع آوری شده توسط آژانس امنیت ملی آمریکا تا این حد قابل پیش بینی باشد و می دانیم که سوالاتی بس قوی تر و قدرتمند تر از این سوالات توسط این آژانس مطرح است .

مثال: در تبلیغات آنلاین از Metadata جهت تطبیق تبلیغ ها با علایق افراد استفاده می شود
گویی شخصی در حال استراق سمع در خانه ی شما می باشد و با جمع آوری داده هایی درمورد علایق و سلایق افراد خانه پیشنهادهای خرید منطبق با نیاز آن ها ارائه می دهد .

البته بایستی بدانیم که Metadata بخشی از اطلاعاتی می باشد که NSA به کار گرفته و بایستی منتظر بود و دید که به طور دقیق در تجسس های این سازمان چه اطلاعات قدرتمند دیگری جمع آوری می شود که حتی در صورت به کارگیری شیوه های رمزنگاری در آن اطلاعات، باز هم این آژانس راه دررو برای آن و به دست آوردن آنچه که می خواهد پیدا خواهد کرد و این همان چیزی است که بسیاری از شبکه های اجتماعی که طرفداران و خواهان زیادی دارند را بر آن داشته که شیوه های رمزنگاری بس قوی و قدرتمند به کار گیرند که این آژانس را از به دست آوردن اطلاعات کاربرانشان عاجز بگذارند ولی همان طور که ذکر شد در صورت استفاده از متدهای رمزنگاری این آژانس داده کاوی را به کار می برد داده کاوی نشد، مقوله ای دیگر. باید بدانیم که امنیت مبحثی فراگیر و گسترده در دنیای شبکه های کامپیوتری می باشد چرا که اگر چندین آژانس ملی همانند NSA هر لحظه به دنبال راهی برای جمع کردن و به دست آوردن اطلاعات افراد باشند امنیت، معنایی فراتر از آن چیزی که به نظر می رسد پیدا میکند و مکانیزم های امنیتی باید طوری طراحی شوند که این آژانس ها را ناکام بگذارند.


| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 33 از 92 | | |

Steganography:3-8

نهان نگاری و یا همان استیگانو گرافی هنر مخفی کردن وجود پیام توسط رسانه های پوششی می باشد طوری که کسی قادر نباشد حتی موجودیت پیام را بداند یعنی اصلاً نداند که پیامی موجود است و نتوان موجودیت و وجود پیام را کشف و آشکار کرد روش های نهان نگاری را زمانی می شود ایمن دانست که وجود پیام دارای نشانه های قابل کشف نباشد به عنوان مثال هر قدر میزان اطلاعاتی که در پس یک تصویر قرار می دهیم کم تر باشد احتمال کشف نشانه های قابل کشف کمتر می شود یا به عنوان مثالی دیگر فرمتی که برای تصویر انتخاب می شود تاثیری زیاد در سیستم های نهان نگاری دارد فرمتهای فشرده نشده فضای زیادی برای سیستم نهان نگاری را به وجود می آورد ولی ریسک بالایی دارد و احتمال کشف وجود پیام بالا می رود.

3-8-1: تفاوت رمزنگاری با نهان نگاری

اصلی ترین تفاوت رمزنگاری با نهان نگاری در این است که در رمزنگاری هدف مخفی نگه داشتن پیام و جلوگیری از فاش شدن متن اصلی می باشد و نه به طور کلی وجود پیام در صورتیکه در نهان نگاری هدف مخفی کردن هرگونه نشانه از وجود پیام است بایستی بدانیم در مواردی که اطلاعات فوق محرمانه است و تبادل اطلاعات رمز شده به گونه ای شک برانگیز است و می تواند مشکل آفرین باشد بایستی وجود ارتباط پنهان شود برای نمونه در صورتیکه شخصی به پیام رمزنگاری شده دسترسی پیدا کند به هر حال متوجه می شود متنی که می بیند حاوی پیامی رمز شده می باشد در حالیکه در نهان نگاری نفر سوم اصلاً از وجود پیامی پنهان و نهان در متن و یا هر چیز دیگری مانند عکس اطلاعاتی حاصل نمی کند توصیه ی کارشناسان بر آن است که در مواردی که اطلاعات فوق سری می باشد و موقعیت حساس است ابتدا متن حاوی پیام را رمزنگاری کرده و سپس آن را در محتوا و یا پس متنی دیگر و یا عکس و یا هر چیز دیگری نهان نگاری کنند.

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 34 از 92 | | |

بخش دوم فصل چهارم : الگوریتم های سنتی رمزنگاری

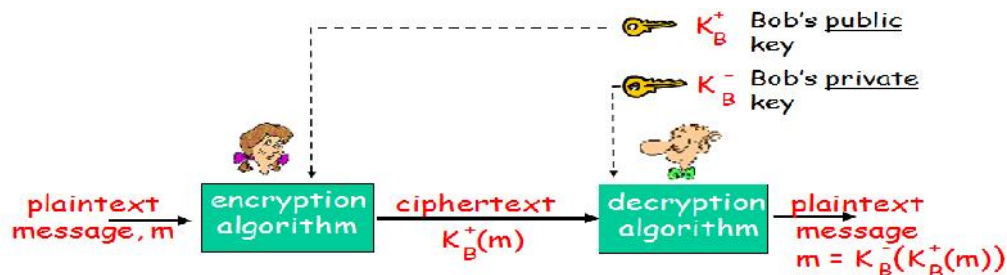
4-1 : الگوریتم ها


به هر الگوریتم و یا تابع ریاضی که خواص و مفاهیم مورد نیاز در رمزنگاری را دارا می باشد الگوریتم رمزنگاری گفته می شود و این الگوریتم های رمزنگاری در پروتکل های رمزنگاری مورد استفاده قرار می گیرند.

به طور کلی لازم نیست هر الگوریتم رمزنگاری در رمزگذاری اطلاعات مورد استفاده قرار گیرد بلکه وجود کاربردی در رمزگذاری اطلاعات مدنظر می باشد و مفهوم الگوریتم های رمزنگاری یک اصطلاح جامع و کلی می باشد. در گذشته شرکت ها و سازمان هایی که نیاز به رمزگذاری اطلاعات خود داشتند الگوریتم های رمزنگاری منحصر به فردی را طراحی و پیاده می کردند با گذشت زمان مشخص گردید که گهگاهی ضعف هایی بس بزرگ در این الگوریتم های رمزنگاری از نظر امنیتی مشاهده می شود که سبب شکسته شدن آسان رمز می شود.

به همین علت امروزه رمزنگاری های مبنی بر مخفی نگه داشتن الگوریتم رمزنگاری به کاربرده شده منسوخ شده و در روش های جدید رمزنگاری، تصور این است که اطلاعات کامل الگوریتم رمزنگاری به کاربرده شده در رمزگذاری داده ها برای همه واضح و مشخص است و همه می توانند از آن آگاهی داشته و آن را بدانند و آن چه پنهان و از دید همگان مخفی است

فقط و فقط کلید رمز است .



| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 35 از 92 | | |

در نتیجه:

تمام امنیت حاصله از الگوریتم ها و پروتکل های رمزنگاری استاندارد، وابسته به پنهان و سری ماندن کلید رمز می باشد و بقیه ی جزئیات این الگوریتم ها و پروتکل ها به طور کامل و واضح برای عموم منتشر می گردد.

در صورتیکه که کلید رمز مخفی بماند دشمن نمی تواند به اطلاعات شخصی و محرمانه دست پیدا کند، مهم ترین نقش در الگوریتم های رمزنگاری استاندارد را کلید رمز ایفا می کند.

چند روش سنتی رمزنگاری به شرح ذیل می باشد:

روش های جانشینی

روش های جایگشتی


(1) 2-4: روش های جانشینی

روش های جانشینی از قدیمی ترین انواع رمزنگاری می باشد که اولین بار سزار از آن استفاده کرد (هل دادن حروف) در این شیوه هر حرف از حروف الفبا به حرفی دیگر تبدیل می شود به عنوان نمونه در شیوه ی رمزگذاری سزار هر حرف به سه حرف بعد از خودش در جدول الفبا شیفت داده می شد. که توسط این روش کلمه ی ((حمله)) به صورت زیر می شود:

متن اصلی Attack

متن رمزی Dwwdfn

بعدها این روش بهبود یافت و به جای اینکه به طوری نظم دار و با قاعده به یکدیگر تبدیل شوند جدول حروف الفبا طبق یک قاعده ای نامشخص و نامعلوم که به عنوان جدول رمز در نظر گرفته شد به هم تبدیل می شدند.

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 36 از 92 | | |

به عنوان مثال اگر نامه یا متن را تماماً حروف کوچک در نظر بگیریم جدول رمز می تواند به صورت زیر باشد:

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

مطابق با جدول بالا که دریافت کننده ی پیام می بایست از آن مطلع بوده و آگاهی داشته مشخص است که کلمه ی attack به کلمه ی QZZQEA تبدیل می شود.



1-2-4 : نقاط ضعف روش های جانشینی


استفاده از روش های جانشینی در رمزگذاری اطلاعات برای متون معمولی در کسری از ثانیه و بدون داشتن کلید رمز شکسته خواهد شد!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!!

1. هر حرف در یک زبان از نظر مشخصات آماری دارای نقاط ضعفی می باشد به عنوان مثال در زبان انگلیسی حرف e بیش از حروف دیگر تکرار می شود.

ترتیب فراوانی نسبی برای شش حرف پرتکرار در زبان انگلیسی به صورت ذیل می باشد:

e > t > o > a > n > i

اولین قدم در رمزگشایی (در رمزگشایی کلید رمز و یا جدول رمز در اختیار نیست) این است که متن رمز شده از نظر آماری تحلیل و بررسی شود. برای مثال در زبان انگلیسی بایستی برای هر کاراکتری که بیش از همه در متن تکرار شده معادل e و برای حرف پرتکرار بعدی معادل t قرار داده شود و این روند ادامه یابد.

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 37 از 92 | | |

این احتمال وجود دارد که بعضی از حروف اشتباه تشخیص داده شوند که این اشتباه در مراحل بعدی تصحیح می شود.

2. در زبانی مثل انگلیسی حروف کناری از نظر آماری به هم وابسته می باشند مثلاً در 99.9 درصد مواقع در سمت راست حرف q حرف u، (qu) و با احتمالی کم تر در کنار حرف t حرف h (th) قرار می گیرد .

ترتیب فراوانی نسبی برای پنج حرف انگلیسی به صورت زیر می باشد:

Th>in>er>re>an

3. در زبانی مثل انگلیسی سه حرفی های زیادی هستند که به دفعات و همراه هم می آیند و می توانند به عنوان کلید رمزشکنی بسیار مورد استفاده قرار بگیرند.

مثلاً سه حرفی های زیر در زبان انگلیسی بسیار تکرار می شوند و در اغلب کلمات وجود دارند:

ion, and, the, ing


4. مراجعه به فرهنگ لغات یک زبان برای شکستن رمز مورد استفاده قرار می گیرد که توسط آن می توان با پیدا کردن چند حرف از یک لغت بقیه حروف آن را پیدا و لغت را آشکار کرد. به دلایل فوق روش های جانشینی قابل شکستن می باشند و کارایی زیادی ندارند.

3-4: روش های جایگشتی

در این روش رمزگذاری آرایش و ترتیب کلمات به هم می ریزد .

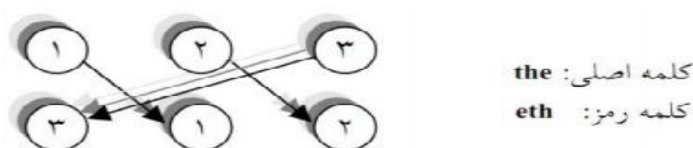
تفاوت روش های جانشینی با روش های جایگشتی:

در روش های جانشینی ترتیب حروف کلمات در یک متن بهم نمی خورد بلکه به همان صورت باقی می ماند و فقط حروف شیفت داده می شوند و یا توسط یک جدول رمز جایگزین می شوند. در روش های جایگشتی آرایش و ترتیب کلمات به هم می خورد.

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 38 از 92 | | |

(1) 1-3-4: مثال از روش های جایگشتی

تمام حروف یک متن را جدا کرده و سه تا سه تا طبق قاعده ی زیر ترتیب آن را به هم می ریزیم. جهت رمزگشایی دریافت کننده بایستی کلید جایگشت و قاعده را بداند.



جهت به خاطر سپردن آسان کلید رمز کلمه ای به عنوان کلید رمز انتخاب شده و بر اساس ترتیب حروف کلمه ی رمز، کل متن رمز می شود بدین صورت کلمه ی رمز به راحتی در ذهن جای میگیرد و یادآوری آن آسان انجام می شود.


مثالی از این روش را ارائه می دهیم:

مثال از روش های جایگشتی:

متن اصلی: please-transfer-one-million-dollars-to-my-swiss-bank-account-six-two-two
کلمه رمز: **MEGABUCK**

طبق قاعده ی بالا تمام کلمات متن اصلی را به صورت دسته هایی هشت تایی از هم جدا کرده و تماماً زیر هم می نویسیم:

| کلمه رمز | M | E | G | A | B | U | C | K |
|---------------------|---|---|---|---|---|---|---|---|
| ترتیب حروف کلمه رمز | V | ξ | ο | ι | ϣ | Λ | ϣ | Ϛ |
| 1 | p | l | e | a | s | e | - | t |
| 2 | r | a | n | s | f | e | r | - |
| 3 | o | n | e | - | m | i | l | l |
| 4 | i | o | n | - | d | o | l | l |
| 5 | a | r | s | - | t | o | - | m |
| 6 | y | - | s | w | i | s | s | - |
| 7 | b | a | n | k | - | a | c | c |
| 8 | o | u | n | t | - | s | i | x |
| 9 | t | w | o | - | t | w | o | - |

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 39 از 92 | | |


بر اساس ترتیب الفبایی هر حرف در کلمه رمز ستون ها به صورت پشت سرهم نوشته می شوند یعنی ابتدا ستون مربوط به حرف A سپس B و به همین صورت تا آخر ادامه می یابد. در این صورت متن به صورت زیر در می آید:

“as---wkt-sfmdti---rll-sciolanor-auwenenssnnot-llm-cx-proiayboteeioosasw”

در نتیجه هرکس که پیام را دریافت می کند بایستی کلید رمز و یا دست کم ترتیب جایگشت را بداند.

2-3-4: نقاط ضعف روش های جایگشتی

این روش نیز به آسانی قابل شکستن می باشد چرا که اگرچه ترتیب حروف به هم ریخته می باشد ولی تمام حروف تک تک کلمات متن اصلی در متن رمز شده وجود دارد. مثلاً در مثال قبل تک تک حروف کلمات متن اصلی از جمله Swiss bank وجود دارد. بنابراین با ارزیابی تمامی حالات ممکن می توان کلید رمز را یافته و به دنبال آن متن را رمزگشایی کرد البته حجم پردازش کارها جهت یافتن کلید رمز و بازیابی متن رمز شده بسیار خواهد بود ولی در هر صورت قابل شکستن می باشد و در حال حاضر چندان قابل اطمینان نمی باشد و در دنیای امروزی کمتر مورد استفاده قرار گیرد. اصولاً به روش هایی نیاز می باشد که با درصد بسیار بالایی نزدیک به صد قابل اعتماد باشد. چرا که هر قدر روشی که برای رمزنگاری اطلاعات به کار گرفته می شود قابل اعتمادتر باشد و از امنیت بالایی برخوردار باشد آسودگی و اطمینان خاطر را هم برای فرستنده و هم برای گیرنده خواهد داشت و این اطمینان را می دهد که اطلاعات محرمانه هرگز به دست فرد خارجی نخواهد افتاد و این اطلاعات توسط کسانی دیگر مورد سواستفاده قرار نخواهد گرفت بنابراین به روش هایی نیاز داریم که با اطمینانی نزدیک به صد قابل اعتماد باشد.

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 40 از 92 | | |

می توان الگوریتم های رمزنگاری را در قالب دسته بندی زیر نشان داد:

(1)

- توابع بدون کلید
 - تبدیل های یک طرفه (به عنوان مثال: توابع درهم ساز)
- توابع مبتنی بر کلید
 - الگوریتم های کلید متقارن (کلید خصوصی)
 - الگوریتم های رمز بلوکی
 - الگوریتم های رمز دنباله ای
 - توابع تصدیق پیام
 - الگوریتم های کلید نامتقارن (کلید عمومی)
 - الگوریتم های مبتنی بر تجزیه ی اعداد صحیح
 - الگوریتم های مبتنی بر لگاریتم گسسته
 - الگوریتم های مبتنی بر منحنی های بیضوی

البته الگوریتم های رمزنگاری بسیار متعدد هستند، اما تنها تعداد اندکی از آن ها به صورت استاندارد درآمده اند.

4-4: توابع بدون کلید


تابع یک طرفه: تابعی را یک طرفه گوئیم که یافتن مقدار ورودی تابع از روی مقدار خروجی آن از نظر محاسباتی غیر ممکن باشد. از نمونه های این نوع توابع می توان به توابع درهم ساز اشاره کرد.

تابع درهم ساز^۵: یک تابع درهم ساز یک رشته یا پیام را دریافت می کند و رشته ای به نام خلاصه ی پیام^۶ و یا اثر انگشت دیجیتال^۷ و یا هش را با طول ثابت تولید می کند.

^۵ Hash

^۶ Message digest

^۷ Digital fingerprint

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 41 از 92 | | |


این مقدار نوعی امضا می باشد برای جریانی از داده ها که محتوا را نمایندگی می کند. خواص امنیتی زیر در یک تابع درهم ساز بایستی تایید شوند تا بتوان یک تابع درهم ساز را رمزنگارانه نامید:

1. بایستی این تابع تا حد امکان واجد شرایط تصادفی بودن باشد.
 2. برای یک متن خاص قطعی بوده و با کارایی بالایی قابل محاسبه باشد.
- موارد زیر در صورتیکه از لحاظ محاسباتی قابل انجام باشد تابع درهم ساز کریپتوگرافیک از امنیت کافی برخوردار نیست:

1. یافتن پیامی جدید که مقدار hash را ایجاد کند.
 2. یافتن دو پیامی که hash مساوی با هم تولید نمایند. (چنین موردی یک تصادم hash نامیده می شود).
- مهاجمی که بتواند هر کدام از دو مورد بالا را پیاده سازی کند می تواند از آن برای جابه جایی یک متن دیگر به جای متن اصلی استفاده کند.

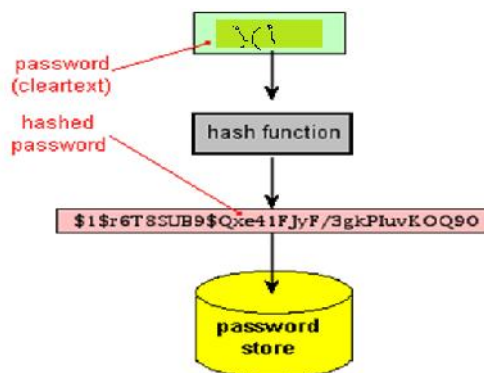
Hash :4-4-1

هش را می توان معادل اثر انگشت یک فرد دانست همان طور که اثر انگشت ویژگی منحصر به فرد می باشد و توسط آن علاوه بر هویت فرد می توان به اطلاعات دیگر از قبیل جنسیت، قد و... اشاره کرد هش نیز درست در حکم اثر انگشت می باشد به نوعی هش را می توان اثر انگشت دیجیتالی یک داده تصور کرد توسط این روش شما رشته ای اندازه ثابت یا (fixed length) از یک داده به دست می آورید که به وسیله ی روش های ریاضی به صورت یک طرفه رمزنگاری شده اند به دست آوردن رشته ی اصلی توسط رشته ی هش عملاً غیرممکن است نکته ای که قبلاً هم اشاره شد اینست که هر داده رشته ی هشی کاملاً منحصر به فرد ایجاد می کند برای مثال احتمال یکی شدن رشته های هش دو داده ی متفاوت در الگوریتم MD5 یک در

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 42 از 92 | | |

3.4028236692093846346337460743177e+38 می باشد.

این خواص به گونه ای هش را روشی ایده آل برای ذخیره کردن رمزهای عبور معرفی می کند. به این معنا که حتی در صورت نفوذ یک بداندیش به سیستم و بانک اطلاعاتی شما و حتی به دست آوردن مقداری از اطلاعات شما از جمله کلمات عبور هش شده قادر نخواهد بود که کلمات عبور اولیه را از روی کلمات عبور هش شده بازیابی کند.



2-4-4: موارد استفاده از Hash


1. هش کردن کلمات عبور

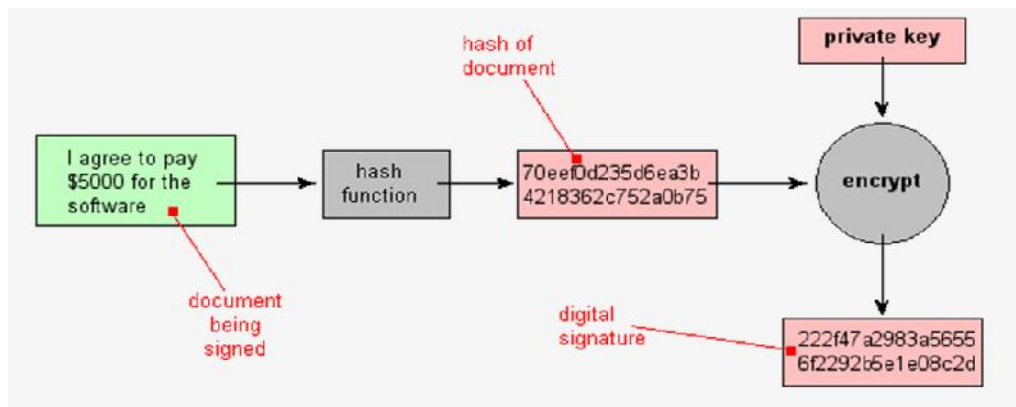
2. بررسی از صحت درستی فایل :

به عنوان نمونه زمانیکه فایلی با حجم بالا را دانلود کنید با به دست آوردن مقدار MD5 این فایل توسط دستور md5sum و مقایسه ی آن با مقدار MD5 داده شده توسط سایت مربوطه قادر خواهیم بود از صحت فایل دریافتی و درستی محتوای آن اطمینان حاصل کنیم.

3. نشان گذاری اسناد به شیوه ی دیجیتالی :

بدین صورت که به نوعی امضای دیجیتالی انجام دهیم که عملیات آن به شکل زیر است:

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 43 از 92 | | |



4-4-3: انواع Hash

از انواع هش می توان به موارد ذیل اشاره کرد:

MD4 (128 bits, obsolete)

MD5 (128 bits)

SHA-1⁸ (160 bits)

SHA-256, SHA-384, and SHA-512

RIPEMD-160 (160 bits)


از محبوب ترین انواع الگوریتم های هش کردن می توان به MD5 اشاره نمود سیستم های قدیمی از الگوریتم DES برای هش کردن استفاده می کردند ولی در حال حاضر از الگوریتم های قوی تری مانند SHA-512, SHA-256 بهره می برند و برای موارد خاص از قبیل امضاهای دیجیتالی این الگوریتم ها پیشنهاد می گردد.

1-3-4: MD5⁹

در دانشگاه MIT و به وسیله ی پروفیسور Rivest طراحی شده است. [RFC1321]

⁸ Secure Hash Algorithm

⁹ Message Digest Version 5

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 44 از 92 | | |

MD5 روشی برای تولید یک چکیده از یک پیام می باشد.

(Message Digest) چه یک کلمه ، یک عدد ، یک جمله ، یک کتاب چند صد صفحه ای ،

یک فایل و یا هر چه که به آن بدهید یک چکیده با طول ثابت 128 بیتی تولید می کند ممکن

است بپرسید این موضوع به چه کاری می آید؟

فرض کنید در حاشیه ی انتخابات وزیر کشور نامه ای محرمانه به تمام استانداری های کشور

ارسال کند به چه روشی؟ چندان اهمیت ندارد اگر این نامه بین راه توسط افرادی تغییر داده شود

دریافت کننده چطور ممکنه متوجه ی چنین موضوعی شود ؟ مامور است و مجبور به اطاعت .

خیلی بعید است به تهران تلفن بزند و استعلام کند ، شاید اصلاً در بالای متن نوشته

شده باشد محرمانه و او مجبور شود بدون اطلاع دیگران به آن عمل کند ... اگر حالا متن اصلی

وزیر با مطلب دیگری تغییر داده شده باشد (مثلاً) : نمایندگان شورای نگهبان را به

حوزه های انتخابات راه ندهید) در دسر!!! اینجا است که هش به کار می آید.

یکی از راههای اعتماد سازی در یک تبادل اطلاعات دو طرفه استفاده از امضاهای دیجیتال است.

چکیده ی پیام نقش مهمی در اعتماد سازی دارد پیام شما هر آنچه که باشد همیشه یک

چکیده ی 128 بیتی از خود و با خود دارد که با سبکی یگانه به دست آمده و در آخر نامه یا

پیام ضمیمه می شود و دریافت کننده بسته به متد رمزنگاری استفاده شده مثلاً PKI توسط

کلید خصوصی خودش متن را که با کلید عمومی رمز شده رمزگشایی کرده و سپس متن پیام


را با همان الگوریتم یگانه درهم سازی کند (Hashing) و سپس نتیجه را با آنچه که به پیام

ضمیمه شده مقایسه کرده و از صحت پیام مطلع شود .

در ادامه در مورد پیاده سازی این الگوریتم در زبان C# مطالبی مطرح می شود البته می توان

این الگوریتم را با هر زبان دیگری از جمله php پیاده سازی کرد و کدهایی زد که به وسیله ی

آن ها اطلاعات، کد شده و رمز می شوند .

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 45 از 92 | | |

2-3-4-4: پیاده سازی الگوریتم MD5

در سی شارپ الگوریتم های رمزنگاری از جمله RSA و MD5 وجود دارند الگوریتم MD5 در اکثریت موارد یک رشته ی منحصر به فرد می دهد که غیرقابل بازگشت می باشد و هش است این الگوریتم و یا الگوریتم های دیگری که در رمزنگاری مطرح هستند به صورتی استاندارد بوده و فرمول های ریاضی سخت و پیچیده ای دارند که در زبان های برنامه نویسی یکسان هستند و فقط به #c یا php محدود نمی شوند فقط در هر ورژن از زبان های برنامه نویسی روش پیاده سازی و پیچیدگی الگوریتم پیاده سازی، به بیانی سرعت و حافظه ی به کارگرفته شده با هم متفاوت است و اصل الگوریتم در این ورژن ها یکسان می باشد.


نمونه کدهای الگوریتم MD5 در C#

کدهای زیادی را می توان برای این الگوریتم نوشت که توسط این کدها می توان یک کلمه یا یک متن را به صورت کد در آورد مثلاً می توان پسورد کاربری یا همان رمز عبور را کد کرد می دانیم که این الگوریتم از نوع هش می باشد یعنی یک طرفه است و احتیاجی به بازگشت به رشته ی اصلی ندارد در بعضی موارد که لازم است کد ساخته شده را به حالت اولیه برگرداند باید از الگوریتم های دیگری استفاده شود که در قسمت های بعد به آن ها می پردازیم:

3-3-4-4: نمونه کدهای الگوریتم MD5

نمونه کد 1

```
1. using System.Security.Cryptography;
2.     private string encryptString(string strToEncrypt)
3.     {
4.         hamideh h = new UTF8Encoding();
5.         byte[] bytes = h.GetBytes(strToEncrypt);
6.
```

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 46 از 92 | | |

```

7.         MD5cryptography md5 = new
           MD5CryptoServiceProvider();

8.         byte[] hashBytes = md5.ComputeHash(bytes);

9.

10.        // Bytes to string

11.

12.        return
           System.Text.RegularExpressions.Regex.Replace

13.        (BitConverter.ToString(hashBytes), "-",
           "").ToLower();

14.

15.    }

16.

17.    private void button4_Click(object sender, EventArgs e)

18.    {

19.        textBox2.Text = encryptString(textBox1.Text); }

```

این کد زنی از نظر شرکت مایکروسافت دارای ایراد می باشد چرا که به راحتی قابل شکستن و رمزگشایی می باشد و به راحتی توسط database سایت md5decrypter قابل رمزگشایی می باشد البته این سایت قادر نخواهد بود تمام رموز را بشکند فقط آن هایی را که مقدار هش آن ها را در خود دارد می تواند رمزگشایی کند.

نمونه کد 2


```

using System;
using System.Security.Cryptography;
using System.Text;

class Example
{
    Hash an input string and return the hash as
    a 32 character hexadecimal string.
    static string getMd5Hash(string input)
    {

        Create a new instance of the MD5CryptoServiceProvider object.
        MD5 md5Hasher = MD5.Create();
    }
}

```

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 47 از 92 | | |

```

Convert the input string to a byte array and compute the hash.
byte[] data =
md5Hasher.ComputeHash(Encoding.Default.GetBytes(input));
Create a new StringBuilder to collect the bytes
and create a string.
StringBuilder sBuilder = new StringBuilder();
Loop through each byte of the hashed data
and format each one as a hexadecimal string.
for (int i = 0; i < data.Length; i++)
{
sBuilder.Append(data[i].ToString("x2"));
}
Return the hexadecimal string.
return sBuilder.ToString();
}
Verify a hash against a string.
static bool verifyMd5Hash(string input, string hash)
{
//Hash the input.
string hashOfInput = getMd5Hash(input);
Create a StringComparer to compare the hashes.
StringComparer comparer = StringComparer.OrdinalIgnoreCase;

if (0 == comparer.Compare(hashOfInput, hash))


{return true;}
else
{return false;}}
static void Main()
{string source = "Hello World;";
string hash = getMd5Hash(source);
Console.WriteLine("The MD5 hash of " + source + " is: " +
hash+".")
Console.WriteLine("Verifying the hash...");
if (verifyMd5Hash(source, hash))
{Console.WriteLine("The hashes are the same.");}
else
{Console.WriteLine("The hashes are not same."); }
}
}
This code example produces the following output:
The MD5 hash of Hello World! is :
ed076287532e86365e841e92bfc50d8c.
Verifying the hash...
The hashes are the same

```

4-5 : توابع مبتنی بر کلید

الگوریتم های متقارن (کلید خصوصی)

الگوریتم های نامتقارن (کلید عمومی)

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 48 از 92 | | |

بخش سوم فصل پنجم : الگوریتم های متقارن در رمزنگاری


1-5: الگوریتم های متقارن

روش رمزنگاری در این الگوریتم ها بین فرستنده و گیرنده به صورت دوجانبه می باشد بدین صورت که یک ارتباط اولیه بین فرستنده و گیرنده برقرار می شود و دو طرف بر روی کلید خصوصی با یکدیگر به توافق می رسند به گونه ای که فقط این دو طرف از کلید خصوصی اطلاع دارند و دشمن آن کلید را نمی داند. به همین علت به این الگوریتم ها الگوریتم های کلید خصوصی نیز گفته می شود.

در این گونه سیستم ها کلیدهای رمزنگاری و رمزگشایی یا یکسان هستند یا به صورتی ساده از یکدیگر قابل استخراج می باشند و رمزنگاری و رمزگشایی اطلاعات دو فرآیند عکس یکدیگر می باشند.

به عنوان مثال فرستنده ی پیامی می خواهد پیام خود را به گیرنده ای برساند به گونه ای که گیرنده بتواند محتوای پیام را درک کند در این بین حریف و دشمنی وجود دارد که کل اطلاعاتی که به گیرنده ی اصل پیام میرسد این حریف نیز آن را تمام و کمال می بیند ولی نباید بتواند به مفهوم آن دست پیدا کرده بلکه فقط و فقط گیرنده ی اصلی باید محتوا را درک کند.

به همین جهت فرستنده، پیام را توسط الگوریتم E و کلید خصوصی به متنی رمز شده تبدیل می کند و گیرنده ی پیام توسط الگوریتم D و کلید خصوصی متن را رمزگشایی می کند. از انواع این الگوریتم ها می توان به الگوریتم های قطعه ای و دنباله ای اشاره کرد.

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 49 از 92 | | |

1-1-5: رمزهای دنباله ای و قطعه ای

در طراحی رمزهای دنباله ای یک مولد بیت شبه تصادفی نقش تولیدکننده ی رشته ی کلید را برای سیستم رمز دنباله ای دارد. در واقع این مولد می تواند مولد رشته ی کلید نیز محسوب شود.


رمزهای قطعه ای بر مبنای ترتیب توابع جایگشتی و جایگزینی می باشند. در سال های گذشته به علت نیازهای فراوانی که برای کاربردهای غیرنظامی رمزنگارها وجود داشته است، بحث استانداردسازی الگوریتم رمزنگاری مطرح شده است. نمونه های استانداردهای آن در سال های گذشته DES و در سالهای اخیر AES بوده است.

2-1-5: شرح الگوریتم های رمزنگاری متقارن

یک الگوریتم رمزنگاری متقارن از یک کلید جهت رمزنگاری و از همان کلید برای رمزگشایی استفاده می کند. از این نوع رمزنگاری در انواع کارت های هوشمند و بیشتر در سیستم امنیت اطلاعات استفاده می شود. بیشترین فرم استفاده از این نوع رمزنگاری در قالب (DEA)¹⁰ می باشد. با عنوان DES شناخته می شود.

این الگوریتم محصولی از دولت ایالات متحده می باشد که به عنوان استاندارد بین المللی شناخته شده می باشد. از این الگوریتم امروزه به طور گسترده استفاده می شود. این الگوریتم از نظر محاسباتی، بسیار ساده می باشد و به آسانی توسط پردازنده های کند (مثلاً آن هایی که در کارت هوشمند وجود دارد) می تواند انجام شود.

¹⁰ Data Encryption Algorithm

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 50 از 92 | | |

در دهه ی 60 میلادی همراه با رشد روز افزون کامپیوتر و گسترده شدن ارتباطات نگرانی در مورد محرمانه و خصوصی بودن ارتباطات و اطلاعات افزایش پیدا کرد و به تبع آن دولت آمریکا به ایجاد یک استاندارد رمزنگاری ملی علاقه ی زیادی پیدا کرد.

تلاش های دولت آمریکا در جهتی بود که بتوان توسط کامپیوتر ها و شبکه های گوناگون دولتی یک استاندارد رمزنگاری مورد استفاده قرار بگیرد و هم در سیستم های پیمانکاران دولتی نیز مفید واقع شود. این تلاش ها در ایجاد نوعی الگوریتم در رمزنگاری داده منجر به ایجاد الگوریتم رمزنگاری DES گردید.


در سال 1965 موسسه ی ملی استاندارد و فناوری آمریکا¹¹ مسئولیت تعیین کردن استاندارد های حفاظت از سیستم های کامپیوتری را عهده دار شد. نیازهای امنیتی سیستم های دولتی مطالعه و تحقیق شد که منجر به تهیه ی استاندارد رمزنگاری شد.

موسسه ی NIST با همکاری آژانس امنیت ملی آمریکا¹² اولین برنامه ی رمزنگاری را تولید کرد هدف ایجاد یک استاندارد واحد جهت محافظت از داده های طبقه بندی شده ی دولتی و اطلاعات حساس و بخش خصوصی بود که از سویی بتواند 10 تا 15 سال دوام بیاورد (DES از آن فراتر رفت) از سویی بتواند در سیستم های با پردازنده ی کند قابل استفاده باشد. در آگوست 1974 IBM الگوریتمی را به NSA ارائه داد در این شرکت چندین بارکارهایی جهت توسعه ی چندین الگوریتم مختلف انجام شده بود. یکی از این الگوریتم ها یک الگوریتم 64 بیتی جهت محافظت از تراکنش های مالی بود.

و دیگری یک الگوریتم 128 بیتی به نام lucifer به معنای شیطان بود. آژانس امنیت ملی آمریکا از سویی IBM را تشویق به ثبت الگوریتم رمزنگاری یافت

¹¹ NIST

¹² NSA

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 51 از 92 | | |


شده می کرد و از سویی از متخصصان خود خواسته بود تا بتوانند ارتباطاتی که توسط الگوریتم ذکر شده رمز شده بود بشکنند. در نتیجه این الگوریتم پس از بررسی های زیادی که در پایه های ریاضی و سعی در شکستن آن انجام شد دچار تغییرات و اصلاحاتی شد (به عنوان مثال طول کلید از 128 بیت به 56 بیت کاهش یافت و تغییراتی در توابع جایگزینی انجام شد).

در نهایت DES در سال 1977 به عنوان الگوریتم رمزنگاری منتشر شد و به عنوان روشی استاندارد و رسمی برای داده های طبقه بندی نشده در موسسه ی دولتی در آمریکا به کار گرفته شد. با این وجود آژانس امنیت ملی آمریکا موظف شد هر پنج سال یک بار این الگوریتم را بررسی کرده تا تاکید کند این الگوریتم هنوز می تواند به عنوان استاندارد رمزنگاری داده ها مورد استفاده قرار بگیرد. باید توجه کرد که این روش به مخفی بودن کلید بستگی دارد.

استفاده از این الگوریتم در دو موقعیت زیر مناسب می باشد:

1. وقتی که کلیدها می توانند به شیوه ای قابل اطمینان منتشر و ذخیره گردند.
 2. کلید بین دو سیستمی رد و بدل می شود که فرستنده و گیرنده از قبل هویت یکدیگر را تایید کرده اند. عمر کلیدها از مدت تراکنش بیشتر نمی شود.
- نکته: رمزنگاری DES عموماً جهت حفاظت داده ها از شنود در طول انتقالشان به کار گرفته میشود. نکته: اسم الگوریتم DES در ابتدا Lucifer به معنای شیطان بوده است و این نشان دهنده ی این است :

شرکت IBM و یا سیستم های امنیتی و جاسوسی برای پروژه های خود از اسم های ترسناک استفاده کرده و بعداً این نام ها را تغییر می دهند ولی به واقع ماهیت پروژه ها همان نامی است که در ابتدا برای آن ها انتخاب می شود.

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 52 از 92 | | |

1-2-1-5: رمزگذاری DES

این استاندارد الگوریتمی ریاضی می باشد که جهت رمزنگاری و رمزگشایی اطلاعات کد شده ی باینری مورد استفاده قرار می گیرد. این الگوریتم رمزنگاری، داده های اصلی را به داده های نامفهومی به نام cipher تبدیل میکند.

فرایند رمزگشایی دقیقاً عکس عملیات بالا را انجام میدهد بدین صورت که cipher را به داده های اولیه و اصلی باز میگرداند.


این الگوریتم هردو فرآیند رمزنگاری و رمزگشایی را بر اساس یک عدد باینری به طور کلی مشخص می کند. داده ها تنها در صورتی می توانند از حالت cipher به حالت اولیه بازگردند که از همان کلیدی که برای رمزنگاری استفاده شده از همان کلید نیز برای رمزگشایی استفاده گردد .

این الگوریتم شامل دو بخش می باشد:

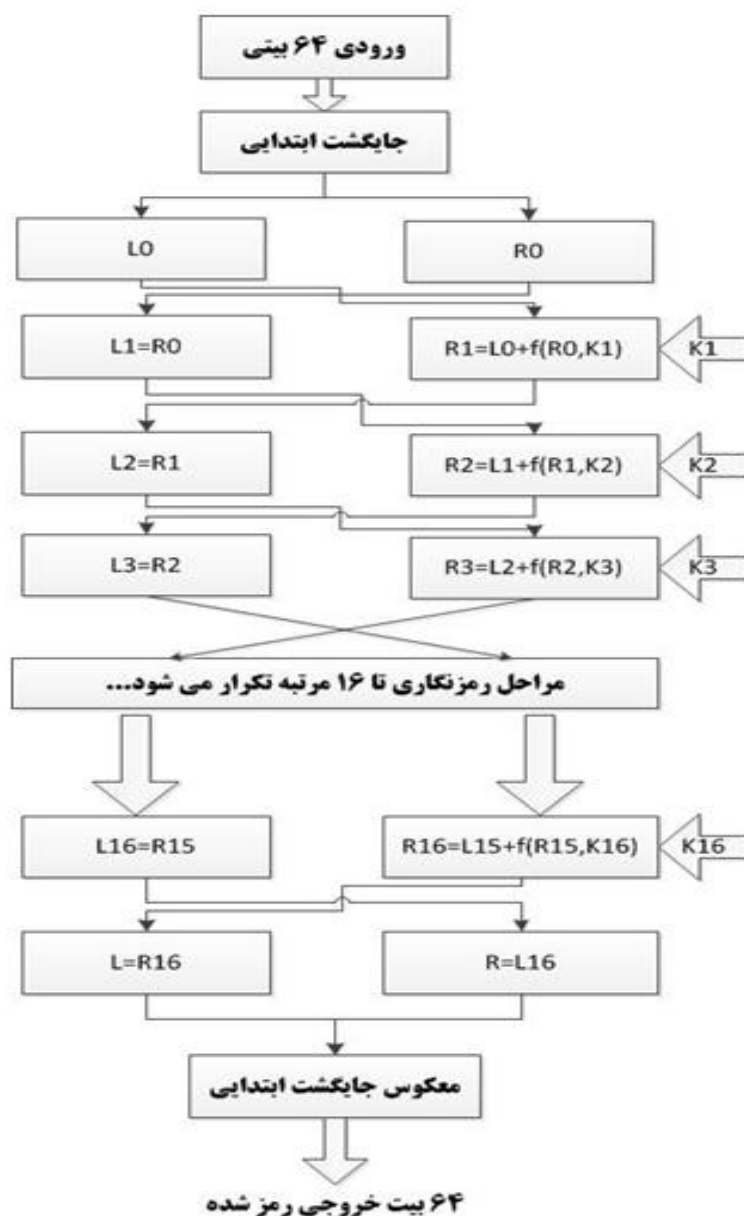
1. الگوریتم رمزنگاری: الگوریتم شامل چندین تکرار از یک تغییر شکل ساده با استفاده از هر دو روش های جانشینی و جایگشتی (جابه جایی و جایگزینی) می باشد . این الگوریتم فقط و فقط از یک کلید برای رمزنگاری استفاده می کند.

در این الگوریتم حفظ کلید به صورت محرمانه توسط فرستنده و گیرنده بسیار بسیار اهمیت دارد چرا که اگر کلید لو رود و در اختیار عموم از جمله دشمن قرار بگیرد هر کس می تواند پیام را ببیند و مفهوم را بیابد لذا در این نوع رمزگذاری عمر کلید به اندازه ی عمر تراکنش است.


2. کلید رمزنگاری: این کلید یک توالی هشت بایتی می باشد که هر بایت شامل یک کلید هفت بیتی و یک بیت توازن است. این الگوریتم جهت رمزنگاری، متن اصلی را به بلوک های 64 بیتی می شکند الگوریتم در هر زمان بر روی یک بلوک کار می کند بدین صورت که هر بلوک را از نصف شکسته و کاراکتر به کاراکتر رمزنگاری را انجام می دهد . کاراکترها 16 بار زیر نظر

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 53 از 92 | | |

کلید تغییر شکل یافته و سرانجام یک متن 64 بیتی رمزنگاری شده ایجاد می شود . کلید شامل 56 بیت معنادار و 8 بیت توازن می باشد.



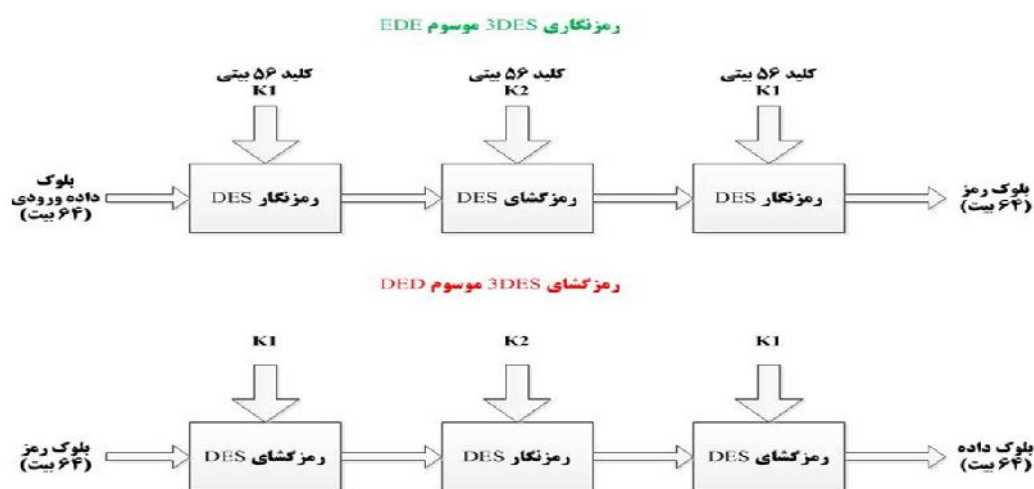
(5)

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 54 از 92 | | |


در سال 1997 در جهت تلاش های بسیاری که برای شکستن DES انجام شد سرانجام توسط حدود چهارده هزار رایانه این الگوریتم شکسته شد که جای نگرانی نداشت به این علت که در انجام تراکنش ها به خصوص در نقل و انتقالات مالی فقط در یک بازه ی زمانی خاص بایستی اطلاعات محرمانه نگه داشته شود و اگر بعد از این بازه ی زمانی اطلاعات لو رود چندان اهمیتی ندارد.

بعد از شکسته شدن الگوریتم DES بسیاری از موسسات از الگوریتم سه گانه ی این الگوریتم استفاده کردند که به نام 3DES شناخته می شود و در آن DES سه بار تکرار می شود. دو بار توسط یک کلید به سمت جلو (رمزنگاری) و یک بار توسط کلید دیگر به عقب (رمزگشایی) در این صورت طول کلید به طور موثری زیاد شده و سبب افزایش امنیت می شود هرچند که مشخص نیست این الگوریتم تا چه زمانی پاسخگوی نیازهاست ممکن است همین امروز شکسته شود!!!!!!

نکته: الگوریتم 3DES علاوه بر اینکه طول رمزنگاریش نسبت به الگوریتم DES سه برابر شده از دو کلید هم جهت رمزنگاری استفاده میکند.



(5)

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 55 از 92 | | |

5-1-2-2: پیاده سازی الگوریتم DES در C#.Net

نمونه کد

از این الگوریتم جهت رمزنگاری استفاده می شود:

```
public static string Encrypt(string stringToEncrypt,
string sEncryptionKey)

{
    byte[] key = { };

    byte[] IV = { 10, 20, 30, 40, 50, 60, 70, 80
};

    byte[] inputByteArray;

    try

        {
            key =
            Encoding.UTF8.GetBytes(sEncryptionKey.Substring(0,
            8));

            DESCryptoServiceProvider des = new
            DESCryptoServiceProvider();

            inputByteArray =
            Encoding.UTF8.GetBytes(stringToEncrypt);

            MemoryStream ms = new MemoryStream();

            CryptoStream cs = new CryptoStream(ms,
            des.CreateEncryptor(key, IV),
            CryptoStreamMode.Write);

            cs.Write(inputByteArray, 0,
            inputByteArray.Length);

            cs.FlushFinalBlock();

            return
            Convert.ToBase64String(ms.ToArray());


        }

        catch (System.Exception ex)

        {

            return ex.Message; }

    }end of Encrypt
```

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 56 از 92 | | |

از این تابع جهت رمزگشایی استفاده می شود:

```

public static string Decrypt(string
stringToDecrypt ,string sEncryptionKey)

{

    byte[] key = { };

    byte[] IV = { 10, 20, 30, 40, 50, 60, 70, 80
};

    byte[] inputByteArray = new
byte[stringToDecrypt.Length];

    try

    {

        key =
Encoding.UTF8.GetBytes(sEncryptionKey.Substring(0,
8));

        DESCryptoServiceProvider des = new
DESCryptoServiceProvider();

        inputByteArray =
Convert.FromBase64String(stringToDecrypt);

        MemoryStream ms = new MemoryStream();

        CryptoStream cs = new CryptoStream(ms,
des.CreateDecryptor(key, IV),
CryptoStreamMode.Write);

        cs.Write(inputByteArray, 0,
inputByteArray.Length);

        cs.FlushFinalBlock();

        Encoding encoding = Encoding.UTF8;

        return
encoding.GetString(ms.ToArray());


    }

    catch (System.Exception ex)

    { return ex.Message; }

}

```

| | | |
|---------------|---|--|
| گروه کامپیوتر | <div style="text-align: center;">  موسسه آموزش عالی ایوانکی </div> | <div style="text-align: center;"> عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده </div> |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 57 از 92 | | |

از انواع دیگر الگوریتم های متقارن می توان به موارد ذیل اشاره کرد

1. رمزگذاری به شیوه ی کتابچه ی رمز (ECB)¹³

2. CBC¹⁴

3. CFB¹⁵

4. استاندارد پیشرفته ی رمزنگاری یا AES

در ادامه به توضیح دو الگوریتم ذیل می پردازیم:

ECB .1 AES .2

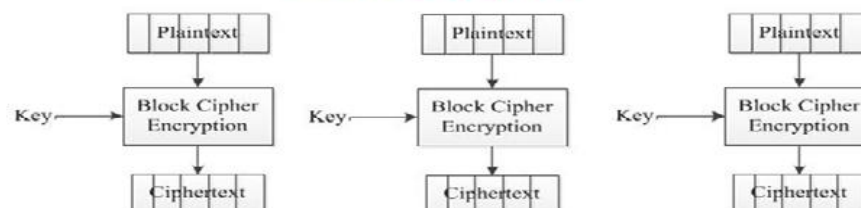
3-2-1-5: ECB(Electronic code book)

اگر در هنگام رمزنگاری یک متن بزرگ، کل متن را به قطعات کوچک با طول ثابت تقسیم

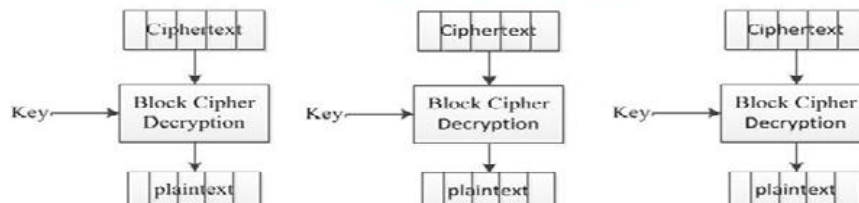
(متناسب با طول ورودی سیستم در رمزنگار) و هر قسمت را جدا از قسمت دیگر توسط کلید k رمز

کنیم و بامتن اصلی جایگزین شود می گوئیم بر مبنای شیوه ی کتابچه ی رمز عمل کرده ایم.

رمزنگاری به شیوه کتابچه رمز (ECB)




رمزگشایی به شیوه کتابچه رمز (ECB)



¹³ Electronic Code Book

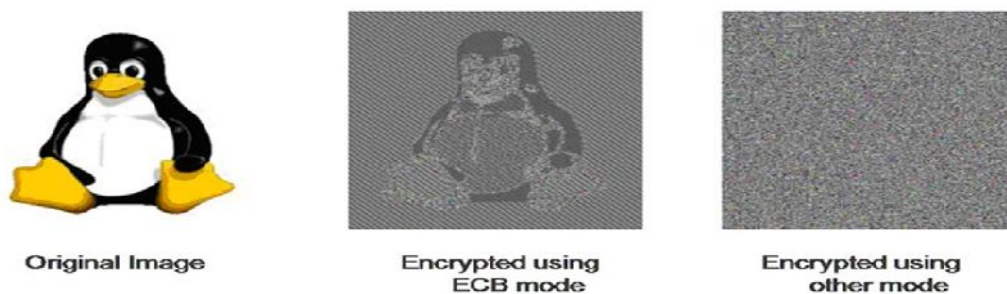
¹⁴ Cipher Block Chaining

¹⁵ Cipher Feedback

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 58 از 92 | | |


شیوه ی کتابچه ی رمز دارای دو مشکل اساسی به شرح ذیل می باشد:

1. اگر بخواهیم فایلی تصویری مثلاً به اندازه ی 150 کیلو بایت را رمز کنیم می دانیم که جهت رمز کردن این فایل به شیوه ی کتابچه ی رمز می بایست در ابتدا فایل را به بلوک هایی هم اندازه تقسیم کنیم و پس از انجام رمزنگاری این بلوک های رمز شده را با بلوک های متن اصلی جابه جا کنیم. می دانیم اگر بلوک های اصلی دقیقاً مثل هم باشند نتیجه ی رمز یکسان می باشد در نتیجه در فایل تصویری که بیش تر بلوک های آن شبیه به هم می باشند آن چه که به جای یکی از بلوک های مشابه جایگزین می شود در بلوک های دیگر نیز تکرار می شود.



(5)

2. فرض کنید یک بانک اطلاعاتی توسط الگوریتم 3DES و با استفاده از شیوه ECB رمزنگاری شده باشد حال دشمن توانسته به این بانک اطلاعاتی نفوذ پیدا کند و در حین انتقال این پایگاه اطلاعاتی آن را در اختیار بگیرد او اگرچه نمی تواند رمز اطلاعاتی آن را بشکند ولی حتماً می تواند برخی از فیلدها را با یکدیگر جا به جا کند بنابراین هیچ کس از این تغییرات اطلاعی پیدا نخواهد کرد و نفوذگر با این کار توانسته در روند عملیات اختلال ایجاد کند و حمله ای غیرفعال بر ضد سیستم رمز شده انجام گرفته است و کسی جز نفوذگر از این تغییرات باخبر نیست.

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 59 از 92 | | |

4-2-1-5: استاندارد پیشرفته ی رمزنگاری (AES)

موسسه NIST مدت ها با انواع گروه های رمزنگاری کار کرد تا بتواند استاندارد ی پیشرفته در زمینه ی رمزنگاری را تدوین نماید هدف اصلی این موسسه توسعه ی استاندارد ی رمزنگاری بود که بتواند حداقل به مدت یک دهه از اطلاعات حساس محافظت نماید.

بایستی مسابقاتی جهت انتخاب الگوریتم پایه ی استاندارد پیشرفته ی رمزنگاری برگزار می گردید تا الگوریتمی پایه برگزیده شود سرانجام در سال 1999، از بین پنج الگوریتم منتخب الگوریتم Rijndael به عنوان الگوریتم پایه انتخاب شد. این الگوریتم توسط دو نفر، به نام های Vicent Rijmen و Joan Daemon ارائه شده بود.


پنج الگوریتم ذیل به عنوان الگوریتم های منتخب برگزیده شده بودند:

Twofish/MARS/RC6/Rijndael/Serpent

استاندارد FIPS-197 به همین منظور تهیه شده است و الگوریتم پیشرفته ی رمزنگاری را به عنوان الگوریتم مقارن معرفی می کند که سازمان های دولتی آمریکا بایستی به وسیله ی این الگوریتم، اطلاعات حساس و مهم را رمزنگاری نمایند.

از آن جایی که اثبات الگوریتم فوق کار بسیار سختی بود بسیاری از کشورها به الگوریتم فوق پیوستند تا این الگوریتم را آزمایش کنند و از آن جایی که اشکالی در این الگوریتم یافت نشد، قابلیت اعتماد این الگوریتم روز به روز افزایش یافت.



| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 60 از 92 | | |


5-1-2-5: پیاده سازی الگوریتم AES

به جای کد کردن تمامی اطلاعات از آن جا که می توان از یک دیتابیس استفاده کرد می توان توسط همان دیتابیس به جای کد کردن همه ی اطلاعات دسترسی به دیتابیس را محدود کرد به دلیل اینکه می دانیم کد کردن رشته ای، و دوباره از کد خارج کردن آن زمان زیادی می برد و ممکن است با یک سیستم کند و با انبوه زیادی از اطلاعات سبب هدر رفتن وقت کاربر شود به طور کلی اگر بخواهیم رشته ای را کد کنیم و سپس به رشته ی اصلی برگردانیم می توانیم از این الگوریتم استفاده کنیم در ابتدا رشته ای را به عنوان کلید انتخاب کرده و سپس کد را می نویسیم:

رشته ی کلید:

```
static String Secret_key = "A KeyString for Encrypt from me&%! Ennovation;";
```

```
static String EncryptString(String Value)
{
    RijndaelManaged rd = new RijndaelManaged();
    MD5CryptoServiceProvider md5 = new
    MD5CryptoServiceProvider();
    Byte[] key =
    md5.ComputeHash(Encoding.UTF8.GetBytes(Secret_key));
    ;
    md5.Clear();
    rd.Key = key;
    rd.GenerateIV();
    Byte[] iv = rd.IV;
    MemoryStream ms = new MemoryStream();
    ms.Write(iv, 0, iv.Length);
    CryptoStream cs = new CryptoStream(ms,
    rd.CreateEncryptor(), CryptoStreamMode.Write);
    Byte[] data =
    System.Text.Encoding.UTF8.GetBytes(Value);
    cs.Write(data, 0, data.Length);
    cs.FlushFinalBlock();
    Byte[] encdata = ms.ToArray();
    cs.Close();
    rd.Clear();
    return Convert.ToBase64String(encdata);
}
```


| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 61 از 92 | | |

توسط متد زیر می توان کد را به حالت اولیه بازگرداند:

```
staticString DecryptString(String Value)
{
    RijndaelManaged rd = newRijndaelManaged();
    int rijndaelIvLength = 16;
    MD5CryptoServiceProvider md5 =
    newMD5CryptoServiceProvider();
    Byte[] key =
    md5.ComputeHash(Encoding.UTF8.GetBytes(Secret_key))
    ;
    md5.Clear();
    Byte []encdata = Convert.FromBase64String(Value);
    MemoryStream ms = newMemoryStream(encdata);
    Byte[] iv = newbyte[16];
    ms.Read(iv, 0 ,rijndaelIvLength);
    rd.IV = iv;
    rd.Key = key;
    CryptoStream cs = newCryptoStream(ms,
    rd.CreateDecryptor(), CryptoStreamMode.Read);

    Byte []data = newbyte[ms.Length -
    rijndaelIvLength];
    int i = cs.Read(data, 0 ,data.Length);
    cs.Close();
    rd.Clear();
    return System.Text.Encoding.UTF8.GetString(data, 0,
    i);
}
```

نکته: دیتا بیس ها به طور پیش فرض اطلاعاتشان رمزنگاری نمی شوند و در صورتیکه که شخصی نام کاربری و رمز عبور شما را برای ورود به دیتا بیستان داشته باشد خیلی راحت می تواند آن را باز کرده و اطلاعاتش را ببیند به همین دلیل فیلدهایی که در دیتا بیس شما دارای اهمیت زیادی هستند و بایستی از امنیت بالایی برخوردار باشند باید به صورت رمزنگاری شده نگه داشته شوند مثلاً شماره ی کارت های اعتباری مشتریان باید دارای امنیت بالایی باشد.

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 62 از 92 | | |

فصل ششم : الگوریتم های نامتقارن در رمزنگاری


1-6: الگوریتم های نامتقارن

در این الگوریتم ها همانطور که از نامش مشخص است از یک کلید جهت رمزنگاری و از کلید دیگر جهت رمزگشایی استفاده می شود. این الگوریتم ها اجازه ی منتشر شدن جزء (کلید عمومی public key) را می دهند در حالیکه کلید دیگر (کلید خصوصی private key) توسط صاحبش محفوظ می باشد.



1-1-6: الگوریتم های رمزنگاری نامتقارن

همان طور که در فواصل قبل توضیح داده شد در الگوریتم های رمزنگاری متقارن از یک کلید جهت رمزنگاری و از همان کلید جهت رمزگشایی استفاده می شود ولی در الگوریتم های رمزنگاری نامتقارن از یک کلید جهت رمزنگاری استفاده می شود که این کلید را همگان حتی دشمن می تواند ببینند و توسط آن متن را رمز کند ولی از یک کلید دیگر جهت رمزگشایی استفاده می شود و بایستی در این الگوریتم ها کلیدی که جهت رمزگشایی استفاده می شود مخفی و پنهان بماند دلیل اینکه از الگوریتم های رمزنگاری متقارن به الگوریتم های رمزنگاری نامتقارن رسیده شدرا می توان در این نکته دانست که چون ممکن است فرستنده ای

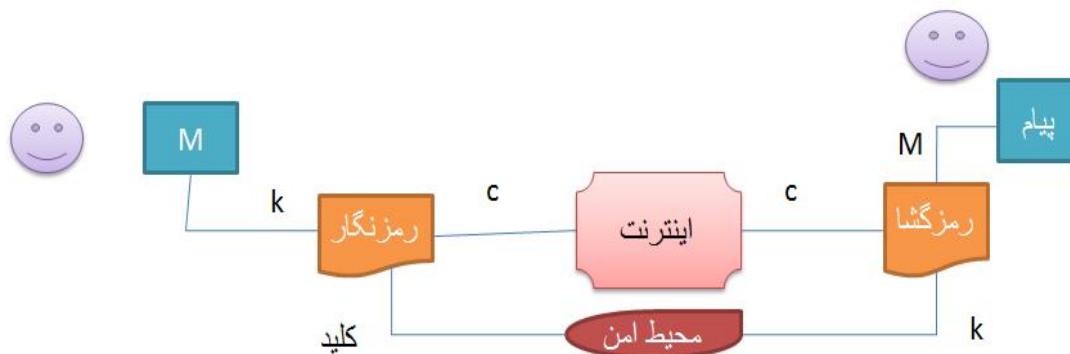
| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 63 از 92 | | |


پیامی را به تعداد زیادی از گیرندگان بفرستد در صورتی که این پیام توسط الگوریتم های رمزنگاری متقارن رمز شده باشد و کلید رمز توسط یکی از گیرندگان لو برود در این صورت دشمن می تواند پیام اصلی را دریافت و رمزگشایی کند.

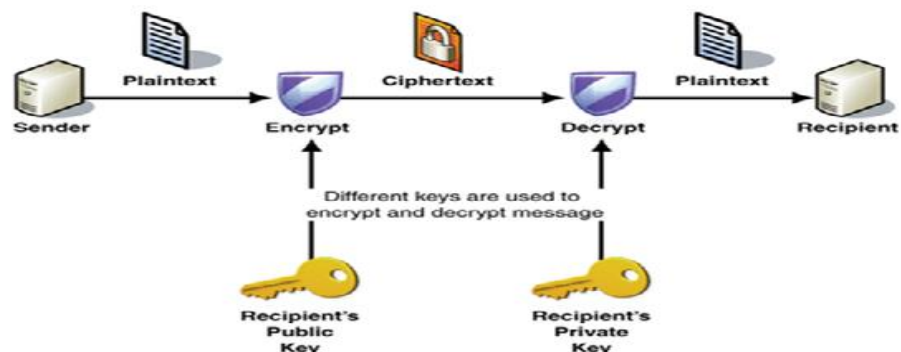
ولی در الگوریتم های رمزنگاری نامتقارن برای هر یک از گیرندگان یک کلید جهت رمزگشایی تعریف می شود و گیرنده ی پیام فقط با کلید خودش می تواند پیام را رمزگشایی کند به این صورت دشمن نمی تواند به هیچ وجه به کلید رمز دست یابد و نمی تواند متن اصلی را رمزگشایی کند. در نتیجه پیام کد شده برای هر گیرنده ای به جز گیرنده ی مورد نظر فرستنده کاملاً بی معنی خواهد بود.

6-2 : شیوه ی رمزگذاری کلید خصوصی

پیام M به وسیله ی کلید K و توسط رمزکننده ی مشخصی رمز می شود کلید از طریق یک محیط امن و پیام رمز شده ی C از محیط ناامن انتقال می یابد. در سمت گیرنده روند فوق به صورت بالعکس انجام می شود.

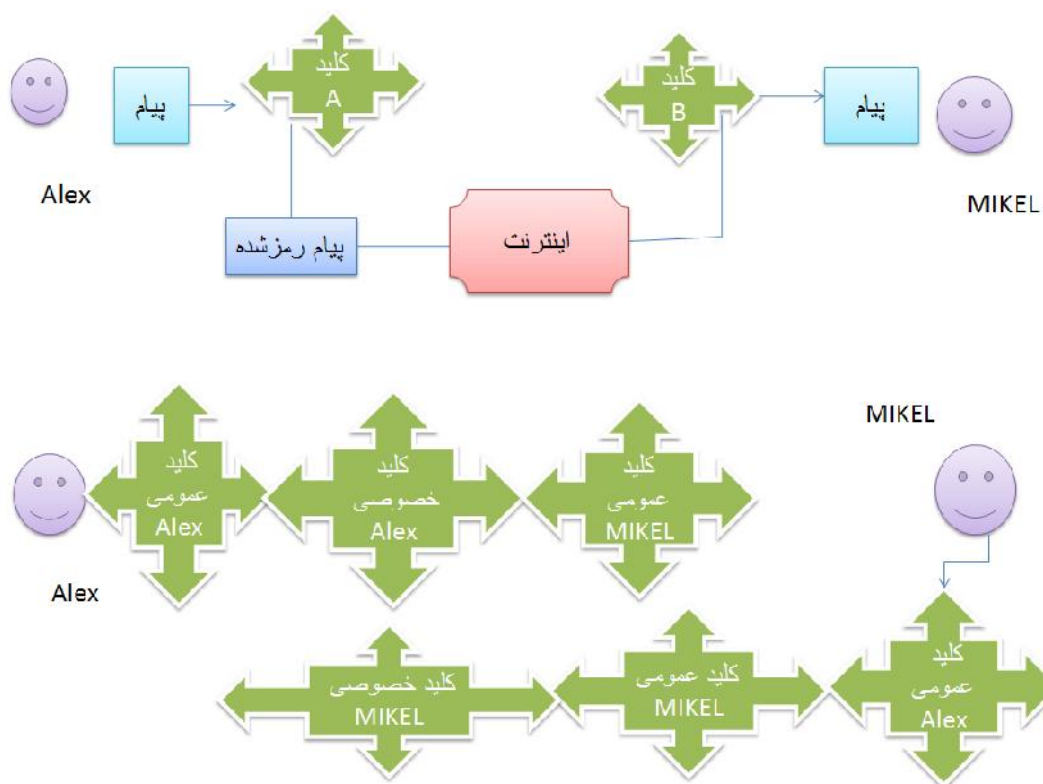


| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 64 از 92 | | |




(5)

شیوه ی رمزنگاری کلید خصوصی:



Alex توسط کلید عمومی MIKEL رمزنگاری را انجام می دهد و این کلید عمومی را تمامی کاربران در اختیار دارند .

در سمت گیرنده MIKEL توسط کلید رمزگشایی خودش متن را از رمز خارج کرده و مفهوم را

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 65 از 92 | | |

می یابد.

$E(D(P))$

کلید خصوصی: E

کلید عمومی: D


پیام: P

فرض بر این است که استنتاج کلید خصوصی از کلید عمومی بسیار دشوار است.

3-6 : مقایسه ی الگوریتم های رمزنگاری متقارن و نامتقارن

نمی توان به طور یقین یکی از این دو نوع الگوریتم را به عنوان الگوریتم بهتر معرفی کرد البته بررسی های زیادی در رابطه با این موضوع صورت گرفته شده است مثلاً دو نفر به نام های Schroeder و Needham بعد از تحقیقاتی در مورد این مسئله نتیجه گیری کردند که طول پیغامی که توسط الگوریتم های متقارن می تواند رمز شود از الگوریتم های کلید عمومی کم تر الگوریتم های متقارن الگوریتم های بهتری هستند ولی وقتی از نظر امنیتی بخواهیم این دو نوع الگوریتم را مقایسه کنیم بالطبع الگوریتم های نامتقارن الگوریتم های بهتری هستند به طور کلی می توان گفت الگوریتم های متقارن دارای سرعت بیش تری می باشند در حالیکه الگوریتم های نامتقارن دارای امنیت بیش تری می باشند .

در ضمن گاهی به صورت ترکیبی از این الگوریتم ها استفاده می کنند که به آن ها الگوریتم های ترکیبی (hybrid) گفته می شود اما اگر دقیق تر به این نوع الگوریتم بنگریم متوجه میشوید که این دو نوع الگوریتم بسیار با یکدیگر متفاوت هستند و کاربردهای متفاوتی دارند به عنوان مثال در رمزنگاری های ساده که حجم داده ها زیاد

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 66 از 92 | | |

می باشد از الگوریتم های متقارن به دلیل سرعت بالاتر جهت رمزنگاری و رمزگشایی استفاده می شود در صورتیکه در پروتکل هایی که در اینترنت استفاده می شود جهت رمزنگاری کلید هایی که بایستی مدیریت شوند از الگوریتم های کلید عمومی استفاده می شود.

4-6 : RSA روشی جهت پیاده سازی رمزگذاری کلید عمومی

در سال 1978 سه نفر به نام های ری وست ،شامیر و ادلمن روشی جهت پیاده سازی رمزنگاری کلید عمومی با دو کلید ارائه دادند.

این الگوریتم که با نام RSA شهرت یافت در مدت سه دهه ی اخیر به طور بسیار گسترده کاربرد دارد و در گستره ی زمان سخت افزار و نرم افزارهای بهینه ی آن وارد بازار شده است و هنوز هم بعد از گذشت این زمان این الگوریتم در صدر جدول روش های پیاده سازی کلید عمومی قرار دارد .


در این قسمت به شرح این الگوریتم مهم می پردازیم و روش کار با آن را به صورتی آسان توضیح می دهیم:

فرض کنید فرستنده ی پیام دو عدد صحیح و البته بزرگ (e, n) را بعنوان کلید عمومی جهت رمز اطلاعات خود به کار می برد و از طرفی گیرنده ی پیام یک جفت عدد (d, n) را برای رمزگشایی مورد استفاده قرار می دهد.

مشخص است که دو جفت اعدادی که برای رمزنگاری و رمزگشایی اطلاعات به کار می روند ارتباطی کاملاً زیرکانه با یکدیگر دارند و بدیهی است که یافتن این ارتباط کاری بسیار دشوار و عملاً غیرممکن است و شاید دلیل شهرت داشتن این الگوریتم نیز همین می باشد.

می توان این الگوریتم را در سه مرحله خلاصه نمود:

1. ساخت کلید 2. رمزنگاری 3. رمزگشایی

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 67 از 92 | | |

در گام اول این الگوریتم به ساختن کلید نیاز است و جهت رمزنگاری از کلید عمومی و جهت رمزگشایی از کلید خصوصی استفاده می شود.

در ادامه شیوه ی رمزنگاری به کمک این روش را شرح داده و با ارائه ی مثالی آن را به صورت ساده شرح می دهیم.

گام اول: نحوه ی ساختن کلید

1. دو عدد اول و البته خیلی بزرگ انتخاب می شود هرچه این اعداد بزرگ تر باشند رمزنگاری قوی تر است.

2. عدد n را از حاصل ضرب دو عدد اول انتخاب شده به دست می آوریم.

$$n=p \times q$$

این عدد پیمانه ی همنهشتی شما خواهد بود. $(\text{mod } n)$

حاصل pq تجزیه ی منحصر به فردی به اعداد اول دارد بدون داشتن این اعداد تجزیه ی $p \times q$ یا به عبارتی n بسیار بسیار دشوار خواهد بود همچنین می دانیم که این دو عدد اول به اندازه کافی بزرگ در نظر گرفته شده اند که با داشتن n به سادگی قابل بازیابی نخواهند بود.

نظر شخصی: شاید علت مشهور شدن این الگوریتم نیز همین باشد که می توان تا اندازه ی دلخواه کلید را پیچیده کرد و امنیت انتقال پیام را بالا برد.


3. عدد z را مطابق رابطه ی زیر به دست می آوریم:

$$z=(p-1)(q-1)$$

4. عدد d را به نحوی اتخاذ کنید که نسبت به z اول باشد یعنی هیچ عامل مشترکی که هر دو به آن بخش پذیر باشند وجود نداشته باشد.

جفت عدد صحیح و بزرگ (d,n) جهت رمزگشایی به کار می روند.

5. جهت رمزگذاری عددی مانند e را انتخاب می کنیم به شرطی که این عدد در رابطه ی زیر

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 68 از 92 | | |

صدق کند.

$$(exd) \bmod z = 1$$

جفت عدد صحیح و بزرگ (e, n) کلید عمومی خواهند بود که می توانند در اختیار هرکسی قرار بگیرند.

گام دوم: چگونگی رمزگذاری

فرض کنید m پیغام باشد (پیغامی که به آسانی از حالت رشته ای به حالت عددی تبدیل شده است) پیغامی که برای گیرنده ی مورد نظر ارسال می شود و جایگزین متن اصلی می شود برابر است با:

$$c = m^e \bmod n$$

C پیغام رمز شده ما جهت ارسال می باشد .

گام سوم: چگونگی رمزگشایی

گیرنده پیغام C را دریافت می کند و میداند که بایستی آن را رمزگشایی کند جهت رمزگشایی از رابطه ی زیر استفاده می کند:


$$m = c^d \bmod n$$

Magic happens!

$$m = \underbrace{(m^e \bmod n)}_c^d \bmod n$$

مثال هایی از الگوریتم RSA

فرض کنید بخواهیم رشته ی “M=IDESOFMARC” را رمز کنیم برای سادگی این رشته را به بلوک های 2 کاراکتری تقسیم می کنیم و سپس هر بلوک را به عدد صحیح تبدیل می کنیم:

| | | | |
|---------------|---|--|--|
| گروه کامپیوتر | <div style="text-align: center;">  موسسه آموزش عالی ایوانکی </div> | <div style="text-align: center;"> عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده </div> | |
| خرداد 1392 | | | |
| صفحه 69 از 92 | | | |

| | | | | | | |
|--------------------------------|----------------|----------------|----------------|----------------|----------------|----------------|
| → رشته اصلی بلوکهای ۲ کاراکتری | <u>ID</u> | <u>ES</u> | <u>OF</u> | <u>MA</u> | <u>RC</u> | <u>HX</u> |
| → تبدیل رشته به شش بلوک | M ₁ | M ₂ | M ₃ | M ₄ | M ₅ | M ₆ |
| → تبدیل بلوک به عدد صحیح | 0803 | 0418 | 1405 | 1200 | 1702 | 0723 |
| → بلوکهای جدید عددی | P ₁ | P ₂ | P ₃ | P ₄ | P ₅ | P ₆ |

برای تبدیل کاراکترها به عدد صحیح می توانیم هر قاعده ی دلخواهی را در نظر بگیریم مثلاً در مثال بالا :

برای A عدد 00 و برای B عدد 01 و... در نظر گرفته شده است در هر بلوک عدد متناظر با هر کاراکتر پشت سرهم قرار می گیرد تا کد بلوک ساخته شود شما می توانید کد اسکی یا هر قاعده ی دلخواهی را به کار ببرید.

در گام بعدی دو جفت عدد صحیح (2773 و 17) را معادل (e,n) در نظر گرفته برای رمزگذاری بلوک ها با استفاده از روش زیر انتخاب می شوند :

توجه: در این مثال اعداد (P_i) به عنوان متن اصلی و اعداد C_i به عنوان متن رمزنگاری شده می باشند.


$$C_i = (P_i)^e \bmod n$$

در نتیجه در مثال فوق داریم:

| | | | | | | |
|--|------|------|------|------|------|------|
| P _i | 0803 | 0418 | 1405 | 1200 | 1702 | 0723 |
| C _i =(P _i) ^e mod n | 0779 | 1983 | 2641 | 1444 | 0052 | 0802 |

کدهای C به عنوان کدهای رمز به جای متن اصلی ارسال می شوند.

جهت رمزگشایی کدهای رمز شده ی ارسالی در سمت گیرنده مشابه عمل رمزنگاری به توان d رسیده و باقی مانده ی آن بر n محاسبه خواهند شد اعدادی که به دست می آیند دقیقاً همان کدهای اصلی می باشند.

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 70 از 92 | | |

از نکاتی که در مورد این الگوریتم باید بدانیم رعایت کنیم آن است که برای مثال در مثال فوق کدهایی که به هر بلوک اختصاص می دهیم بایستی از n کوچک تر باشند یعنی:

$$K_i < n$$

بنابراین در صورتیکه رشته ها را به صورت بلوک های k مدل می کنیم باید شرط زیر برقرار باشد:

$$2^k < n$$

برای مثال فرض کنید بخواهیم رشته ی "SUZANNE" را رمز کنیم جهت راحتی کار ناچاریم کلیدها را کوچک در نظر بگیریم ولی به صورت عملی هیچگاه به این صورت نخواهد بود:

1. دو عدد اول $p=3$ و $q=11$ را انتخاب می کنیم.

2. اعداد $n=33$ و $n=20$ به دست می آیند.

3. عدد 7 را که نسبت به z اول میباشد را به عنوان d انتخاب می کنیم.

4. بایستی e به گونه ای انتخاب شود که رابطه ی زیر برقرار باشد ما عدد 3 را انتخاب کرده ایم عدد 23 نیز پذیرفته می باشد.

$$(7 \times d) \bmod 20 = 1$$

بنابراین داریم:


$$(e, n) = (3, 33)$$

کلید عمومی

$$(d, n) = (7, 33)$$

کلید خصوصی

جهت آشنایی با مراحل کار به شکل زیر دقت کنید به دلیل اینکه n عدد کوچکی می باشد و میدانیم که کدهایی که باید به جای متن اصلی بنشینند باید از n کوچک تر باشند در نتیجه مجبوریم بلوک ها را تک کاراکتری فرض کنیم و به A عدد 1 و به B عدد 2 نسبت دهیم و به

| | | |
|---------------|---|--|
| گروه کامپیوتر | <div style="text-align: center;">  موسسه آموزش عالی ایوانکی </div> | <div style="text-align: center;"> عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده </div> |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 71 از 92 | | |

عدد تبدیل کنیم: (1)

| سمبولهای متن | عدد P_1 | محاسبه P^3 | $P^3 \bmod 33$ | محاسبه C^7 | $C^7 \bmod 33$ |
|--------------|-----------|--------------|----------------|--------------|----------------|
| S | 19 | 6859 | 28 | 13492928512 | 19 |
| U | 21 | 9261 | 21 | 1801088541 | 21 |
| Z | 26 | 17576 | 20 | 1280000000 | 26 |
| A | 01 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| N | 14 | 2744 | 5 | 78125 | 14 |
| N | 14 | 2744 | 5 | 78125 | 14 |
| E | 05 | 125 | 26 | 8031810176 | 5 |

رمزنگاری

رمزگشایی

مثالی از رمزنگاری و رمزگشایی RSA

همان طور که گفتیم در عمل دو عدد q و p صد رقمی (خیلی بزرگ) انتخاب می شوند یعنی:

$$q \approx 10^{100}, P \approx 10^{100}$$

در نتیجه مقدار n از مرتبه ی دویست رقمی خواهد بود نکته اینجاست پس کدهایی که به جای متن اصلی قرار می گیرند و باید از n کوچک تر باشند چند رقمی خواهند بود؟؟؟؟؟؟؟؟؟؟؟؟؟؟

$$n < 10^{200} \text{ و } (10^{200} \approx 2^{664}) \Rightarrow n < 2^{664}$$

در نتیجه هر بلوک متن باید حداکثر 664 بیت یا معادل 83 کاراکتر هشت بیتی باشد.

ممکن است هم اکنون به این فکر کنید که چگونه می توان اعداد به این بزرگی را به توان

$$P^e \bmod n$$

رساندنکته ای که وجود دارد این است که لازم نیست برای محاسبه ی

اول عدد p را به تعداد e بار در خودش ضرب شود.

بلکه می توان پس از انجام یک بار عمل ضرب باقی مانده ی آن بر n را به دست آورده و

پیمانه $(\bmod n)n$ آن هم حساب شود تا نتیجه ی محاسبه با کاهش مقدار


همراه باشد.

جهت روشن شدن مطلب به الگوی زیر توجه کنید:

$$7^3 \bmod 5 = ((7 \bmod 5) * 7^2) \bmod 5 = (2 * 7^2) \bmod 5 = ((2 * 7 \bmod 5) * 7) \bmod 5 = ((4 * 7) \bmod 5) = 3$$

در نتیجه مشکل حادی در محاسبه ی کدهای رمز RSA و همچنین رمزگشایی آن وجود

نخواهد داشت .


| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 73 از 92 | | |

1-4-6: موارد استفاده از الگوریتم RSA

اینکه از خانه ی خودتان سرقت کنید یک چیز است، و اینکه درها را برای سارقین باز بگذارید یک چیز دیگر

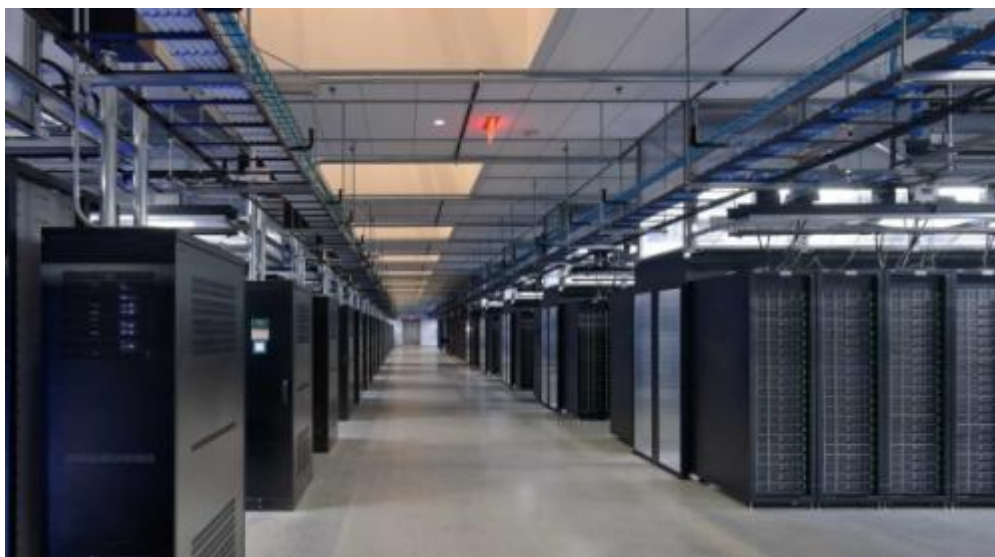
آژانس امنیت ملی آمریکا (NSA) از مدت ها پیش ضعف های رمزنگاری منسوخ facebook و برخی دیگر از شرکت های آمریکایی را کشف کرده و جهت استفاده از آن ها برنامه ریزی کرده است حتی شخصی جاسوسی این آژانس را از ارتباطات در حال عبور از فیبر نوری افشا کرد این طور به نظر می رسد که بازخوانی ایمیل ها و دیگر داده های جاری بر روی کابل ها کاری بس سهل و آسان برای این آژانس است موردی که انتظار می رفت https ما را از آن در امان نگه دارد این طور به نظر می رسد که فیسبوک و بعضی شرکت ها هنوز از شیوه های رمزنگاری تاریخ گذشته ای استفاده می کنند که کارشناسان می گویند شکستن این الگوریتم برای NSA که جاسوسی کابلی می کند از آب خوردن راحت تر است فیسبوک از کلیدهای 1024 بیتی جهت رمزنگاری به شیوه ی کلید عمومی استفاده می کند ولی برخی شرکت ها از قبیل Microsoft ,myspace و... به کلیدهای 2048 بیتی سوئیچ کرده اند.


ساختن سخت افزاری که جهت رمزگشایی کلیدهای 1024 به کار می روند هم اکنون با هزینه ای در حدود یک میلیون دلار کاری امکان پذیر است چنین دستگاه هایی می توانند در مدت یک سال کلیدهای 1024 بیتی را بشکنند حال تصور کنید سازمانی مانند NSA با درآمد 10 میلیارد دلار در سال چه دستگاه هایی را به کار گرفته و چقدر سریعتر می تواند به نتیجه برسد. البته فیسبوک نیز به دنبال کوچ کردن به کلیدهای 2048 بیتی می باشد ولی کمی دیر است!! گوگل نیز از کلیدهای 1024 بیتی استفاده می کند ولی از سال 2011 به این سمت ترفندی جدید و جالب را در پی گرفته که به آن forward secrecy گفته می شود بدین معنا که برای هر فاز از عملیات تحت وب که رمزنگاری شده اند به جای یک کلید اصلی از کلیدی

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 74 از 92 | | |

اختصاصی استفاده می کند البته این شرکت نیز در سال 2013 به کلیدهای 2048 بیتی کوچ خواهد کرد. با این وجود گوگل هر دو هفته یک بار کلیدهای رمزنگاری عمومی RSA را تعویض میکند، ولی فیسبوک هر یک سال یک بار!!! آمازون نیز هنوز از کلیدهای 1024 بیتی استفاده می کند. اما Hugedomains.com، Openoffice.org، Phpbb.com و Apache.org از کلیدهای 4096 بیتی استفاده می کنند شکستن کلیدهای 1024 بیتی 1000 بار سخت تر از شکستن کلیدهای 768 بیتی است 4096 بیتی ؟؟؟!!!!!! با شما!

از نظر قانونی در ایالات متحده، NSA مجبور نیست برای جاسوسی ارتباطات کاربران خارجی سایت های آمریکایی زحمتی به خود دهد تقاضای دسترسی فوری به اطلاعات مورد نیاز اصولاً با پاسخی مثبت همراه خواهد بود اما برهمه مبرهن است که این سازمان کامپیوترهای ذکر نشده ای دارد که به وسیله ی آن ها قادر است حملات لازم را بر علیه کلیدهای رمزنگاری عمومی ترتیب دهد یکی از مهندسين نرم افزاری گوگل گفته است که شرکت مورد علاقه اش هر وقت که بخواهد می تواند کامپیوترهای خود را به عملیات شکستن کلیدهای 1024 الگوریتم RSA اختصاص دهد و یک روزه این کلیدها را بشکند سوال اینجاست آیا NSA از چنین کاری عاجز است؟؟؟؟!!!!



| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 75 از 92 | | |

فصل هفتم: انواع پروتکل های رمزنگاری

7-1: پروتکل تبادل کلید دیفی هلمن^{۱۶}

یکی از انواع پروتکل های رمزنگاری می باشد که توسط آن دو سازمان و یا حتی دو نفر بدون داشتن آشنایی قبلی یک کلید رمز مشترک را ایجاد می کنند و آن را به وسیله ی یک مسیر ارتباطی غیر امن بین خود تبادل می کنند. اولین روش عملی مطرح شده جهت تبادل کلید رمز در مسیرهای ارتباطی غیرامن همین پروتکل است و مشکلات تبادل کلید رمز در رمزنگاری کلید متقارن را آسان می کند .


این پروتکل در سال 1976 توسط دو دانشمند رمزشناس به نام های دیفی و هلمن طراحی شد و در قالب مقاله ای علمی منتشر گردید. مطرح شدن چنین پروتکلی گام مهمی را در جهت معرفی و توسعه ی رمزنگاری به روش کلید نامتقارن پیمود.

(1)



سیمای کلی سیستم رمزنگاری و رمزگشایی

¹⁶ Diffie-Hellman Key Exchange Algorithm

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 76 از 92 | | |

17SSL:7-2


لایه ی سوکت امن این اجازه را می دهد که بین کاربر و سرور نشست ایجاد شود و بدین صورت امکان برقراری هر تعداد اتصال امن میسر می گردد.

می توان این طور گفت که این پروتکل یک سری پارامترهای امنیتی را تعریف می کند که به صورت اشتراکی در اتصالات مرتبط با این جلسه مورد استفاده قرار می گیرند از نظر تئوری بین کاربر و سرور می تواند چند نشست وجود داشته باشد ولی از نظر عملی تنها یک نشست به وجود می آید.

از نظر کاربردی بایستی گفت هر کاربر یا برنامه ای کاربردی که می خواهد اطلاعات خود را روی شبکه ای نا امن مثل اینترنت رد و بدل کند می تواند از این پروتکل استفاده کند. این پروتکل علاوه بر اینکه امنیت ارتباط را پشتیبانی می کند اطمینان خاطر کاربر از برقرار بودن ارتباطی امن را نیز حاصل می کند کاربر در هنگام استفاده از این پروتکل می تواند مطمئن باشد که اطلاعاتش هرگز به دست فرد بداندیش و دشمن نخواهد افتاد این پروتکل به نوعی نو پاست و مدت زیادی از کاربرد آن در دنیای امروز نمی گذرد .

از موارد استفاده ی این پروتکل می توان به تجارت الکترونیک در محیطی امن و یا سیستم اتوماسیون منزل اشاره کرد برای مثال فرض کنید از خانه خارج شده اید و به محل کار رفته اید در هنگام کار متوجه می شوید که بخاری را خاموش نکرده اید توسط این پروتکل می توانید از محیطی امن توسط شبکه بدون اینکه فردی بداندیش بتواند نفوذی داشته باشد به سیستم منزل خود متصل شوید و بخاری را خاموش کنید این پروتکل در لایه ی انتقال مدل TCP/IP قرار دارد این پروتکل هم چنین هم به فرستنده و هم به گیرنده امکان احراز هویت می دهد و فرستنده و گیرنده می توانند از هویت طرف مقابل اطمینان حاصل کنند و آسوده خاطر باشند.

¹⁷ Secure Socket Layer

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 77 از 92 | | |

بخش چهارم فصل هشتم : آینده ی ارتباطات داده و رمزنگاری


8-1: نتیجه گیری از مباحث

رمزنگاری فرآیندی است که همچنان بر روی آن، تحقیقات ادامه دارد چرا که همیشه روز به روز بر دانش بشر افزوده می شود و در نتیجه راههای انتقال اطلاعات روز به روز در حال توسعه و پیشرفت می باشد و آنچه که در انتقال این اطلاعات مهم می باشد حفظ امنیت آن ها است. می دانیم که برای هرکس امنیت اطلاعاتش و محرمانه ماندن اطلاعات شخصی اش بسیار بسیار مهم می باشد تا جاییکه تمام سعی بشریت بر این مبحث گمارده می شود و همه به دنبال راههای ارتباطی ایمن تری میگردند.

همان طور که در فصول قبلی ذکر شد رمزنگاری یکی از فرآیندهای برقراری امنیت در انتقال اطلاعات و برقراری ارتباطات می باشد راهی که به طور پی در پی در حال تغییرات، جهت برقراری هرچه بیشتر امنیت می باشد.

آن چه که در این مقاله ذکر شد مختصری در مورد تاریخچه ی رمزنگاری، روش های سنتی رمزنگاری و در پی آن الگوریتم های کنونی که در رمزنگاری اطلاعات بسیار کاربرد دارند. هدف این مقاله آشنایی بیشتر در جهت حفظ اطلاعات شخصی و راههای افزایش امنیت در انتقال داده و ارتباطات داده می باشد.

روش های به روز و پرکاربرد رمزنگاری که هم اکنون مورد استفاده قرار میگیرد توضیح داده شد و تفاوت هایشان با یکدیگر و اینکه هرکدام در چه زمینه ای بیشتر کاربرد دارند بیان شد. هرکس با مطالعه ی الگوریتم های مختلف رمزنگاری می تواند متناسب با نیاز خود یکی از آن ها را انتخاب کند و از آن استفاده کند تا بتواند اطلاعات و پیام های خود را به دور از دسترس


| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 78 از 92 | | |

دشمن و افراد بد اندیش در بستر اینترنت و یا شبکه های کامپیوتری و یا هر راه ارتباطی به صورتی کاملاً امن ردو بدل کند.

در این فصل سعی بر این است که مختصری در مورد آینده ی ارتباطات داده و امنیت داده ها بحث شود.

می دانیم که از زمان های قدیم تا کنون که رمزنگاری پیشرفت چشمگیرانه ای داشته است هنوز هم بر روی آن تحقیقات ادامه دارد چرا که الگوریتم هایی که کشف شده اند به گونه ای شکسته شده اند و به همین علت الگوریتم های جدیدتری وارد این مقوله شده اند و می دانیم که این الگوریتم ها نیز ممکن است روزی کارآیی خود را ازدست بدهند به همین دلیل بایستی هرچه بیش تر در این زمینه تلاش کرد که همیشه یک گام از مجرمان اینترنتی و کسانی که به گونه ای در پی یافتن اطلاعات دیگران و سواستفاده از اطلاعات آن ها می باشند جلو بود چرا که آن ها روزبه روز بر خلاقیت خود می افزایند تا موانع راهیابی و دستیابی به اطلاعات بقیه را کنار بزنند و به اهداف خود برسند به همین علت بایستی الگوریتم هایی در زمینه ی رمزنگاری کشف شوند که این افراد بداندیش و نفوذگر نتوانند به راحتی از آن ها عبور کنند و به اطلاعات دیگران دست یابند بلکه همیشه در رسیدن به اهداف بدشان باز بمانند به همین جهت متخصصان در این زمینه روز به روز بر اطلاعات خود می افزایند و راههای جدیدی را در حفظ امنیت اطلاعات کشف می کنند.

برای نمونه می توان به نهان نگاری که هم اکنون بر روی آن تحقیقات ادامه دارد و به گونه ای بسیار بسیار شگفت انگیز در حال پیشرفت می باشد اشاره کرد که برای مثال اطلاعات شخصی یک نفر در پشت یک عکس پنهان است به عبارتی عکسی داریم که در نهانش هزاران هزار اطلاعات نهفته است! اطلاعاتی که به گونه ای باور نکردنی توسط این عکس رمز شده اند. این تنها گوشه ای از پیشرفت رمزنگاری و نهان نگاری در دنیای امروز است.


| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 79 از 92 | | |

8-2 : رمزنگاری کوانتوم-آینده ی رمزنگاری

کامپیوترها در رمزنگاری پیغام های رمز شده ای را رد و بدل می کنند که جهت رمزگشایی در سمت گیرنده نیاز به کلید دارند ولی همان طور که در این پایان نامه ذکر شد تکنیک های رمزنگاری که هم اکنون استفاده می شوند اطمینان صد در صد ندارند و به صورتی صد در صد قابل اعتماد و ایمن نیستند و صرفاً با گذاشتن مقداری وقت و انجام محاسبات لازم می توان آن ها را هک کرد ولی خلاقیت بشر به دنبال شیوه ای است که به صورتی کامل قابل اعتماد باشد و رمزنگاری کوانتومی از این دسته رمزنگاری هایی می باشد که امید آن می رود که اطمینانی کامل را به وجود آورد ایده ی این روش بر این اساس است که هنگامی که فوتون از نقطه ای به نقطه ی دیگر حرکت می کند حرکت این فوتون کاملاً غیرقطعی است در نتیجه چنان چه پیامی محرمانه توسط کلید کوانتومی رمزگذاری شود در وضعیت نخست یک فوتون رمزبندی شده است در این صورت چنان چه فرد خارجی بخواهد این پیام را تفسیر کند و به مفهوم آن دست یابد این ذرات را آشفته می کند و سبب تغییر یافتن کلید خواهد شد .

گرچه رمزنگاری کوانتومی از لحاظ نظری کامل است با شبکه های امروزی مطابقت ندارد و این کار نیاز به شناساگرهای گران قیمت فوتون دارد و با ساختار عادی شبکه های فیبر نوری امروزی مطابقت ندارد و بایستی ابتدا زیرساخت های لازم جهت این رمزنگاری فراهم شود .

یکی از تمهیداتی که در راستای کاهش قیمت برای این رمزنگاری اندیشیده شده است این است که به جای متصل کردن هر گره به گره ی دیگر شبکه را به صورت پره های چرخ یک دوچرخه درست کنند به این صورت که یک قطب مرکزی در این شبکه وجود دارد که تمامی گره های شبکه به این مرکز متصل اند روش کار به این صورت است که یک کلید کوانتومی جهت رمزنگاری متن ها از این پره ها به قطب مرکزی فرستاده شده و برمیگردد تا زمانیکه این قطب مرکزی ایمن باشد بقیه ی سیستم نیز ایمن خواهد بود و...

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 80 از 92 | | |

OVERVIEW

Encryption is one of a number of tools that can be used safeguard

Electronic information and privacy.

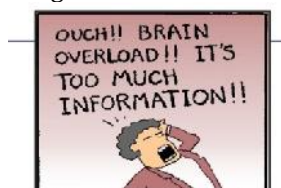
Encryption tools are widely available and are becoming more sophisticated.


Availability of encryption tools means that the government Faces

A challenge in encouraging its legal use whilst ensuring it is not

Misused by criminals,...


The field of cryptography is continuously evolving. What types of data encryption will be used in the future? Quantum cryptography is very promising for the creation of encrypted keys. With the use of photons, encrypted keys can be sent over optical fiber networks by using beams of light. Information is still sent by bits, but in a new quantum form called a “qubit.” A procedure called “quantum key distribution” (QKD) creates a key at the time of message transmission. The person sending the message transmits photons in a horizontal/vertical manner using a laser source over a quantum channel. At the same time, the recipient scans the photons with their own laser. As the receiver scans the photons obtained, his information is sent back to the sender. The sender then labels the qubit numbers that he has received, and creates a shared key. This created key can then be used with an AES or other encrypted message for safe and secure transmission.



| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 81 از 92 | | |

REFERENCES

- 1.Data and computer communication by William Stalting sixth Edition
- 2.Data Communication and Networking by Foruzan forth Edition
- 3.*Computer Networking: A Top Down Approach* ,
4th edition.
Jim Kurose, Keith Ross
Addison-Wesley, July 2007.
- 4.رمزنگاری و رمزگشایی در فناوری اطلاعات علی آخوندیان امیری دانشگاه تهران
- 5.انجمن حرفه ای های فناوری اطلاعات ایران
- 6 .مهندسی اینترنت احسان ملکی
- 7.پایگاه فناوری اطلاعات و ارتباطات
8. بررسی پروتکل SSL,TSL سید حسن حسینی و بهنام خارچینه-دانشگاه امام حسین(ع)
آزمایشگاه و مرکز تخصصی آپا در زمینه ی اختلالات امنیتی مرتبط با سیستم های رمزنگاری
9. COMER, Douglas, *Internetworking with TCP/IP: Principles, Protocols and Architecture*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, New Jersey, USA, 1988.
10. TANENBAUM, Andrew S., *Computer Networks (3rd Ed.)*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, New Jersey, USA, 1996.
11. MACKIE-MASON, Jeffrey K., VARIAN Hal R., *Economic FAQs About the Internet*, University of Michigan, Ann Arbor, MI 48109-1220, USA, June 1995.
12. McCONNELL, John, *Internetworking Computer Systems : Interconnecting Networks and Systems*, Prentice-Hall, Englewood Cliffs, New Jersey, USA, 1988.
13. HALSALL, Fred, *Data Communications, Computer Networks and Open Systems (3rd Ed.)*, Addison-Wesley Publishers Limited, 1992.
- 14.Data communications by Mike Moore

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 82 از 92 | | |

15. Communications Data Services by Marce Haskelson

16. What is the relation with data communication and networks? by Navjot Kour

17. Business data communication and networking by Scitech book news

18. Aschermann, Robert (1998). MCSE Networking Essentials for Dummies IDG Books Worldwide, Inc. Forest City, California.

19. Bert Glen (1998). MCSE Networking Essentials :Next Generation Training Second Edition .New Riders Publishing .Indianapolis Indiana.

20. Chellis, James; Perkins, Charles; & Strebe Matthew (1997). MCSE Networking Essentials Study Guide. Sybex Inc. Alameda California.

21.

| | |
|---|--|
| "Computer Networks" , Andrew S. Tanenbaum, Third Edition, Prentice-Hall, 1996. | |
| RFC1244 | "Site Security Handbook" |
| RFC1115 | "Privacy Enhancement for Internet Electronic Mail: Part III—Algorithms, Modes, and Identifiers [Draft]," Linn, J.; 1989 |
| RFC1114 | "Privacy Enhancement for Internet Electronic Mail: Part II—Certificate-Based Key Management [Draft]," Kent, S.T.; Linn, J.; 1989 |
| RFC1113 | "Privacy Enhancement for Internet Electronic Mail: Part I—Message Encipherment and Authentication Procedures [Draft]," Linn, J.; 1989 |
| RFC1108 | "Security Options for the Internet Protocol," 1991 |

22. Global Information Assurance Certification Paper

Copyright SANS Institute Author Retains full Rights

23. Public Key Encryption With Keyword Search :Dan Boneh /Stanford

University/Giovanni Di Crescenzo /Telcordia/Rafail Ostrovsky/UCLA/

Giuseppe Persiano /Universita di Salerno


24. Karve, Anita. SSL and S. HTTP. CMP Media LLC. Jan 1997

25. How does SSL work? Ashtosh's Weblog.

26) negahban

27) security+

28) internet ,...

| | | |
|---------------|--|--|
| گروه کامپیوتر | <p style="text-align: center;">عنوان پایان نامه رمزنگاری در ارتباطات داده</p> |  موسسه آموزش عالی ایوانکی |
| خرداد 1392 | | |
| صفحه 83 از 92 | | |

پیوست (اطلاعات امروزی در مورد رمزنگاری) کلمات کلیدی

1. Fogpad
2. Tresorit
3. blowfish
4. twofish
5. whirpool
6. keccak
7. SHA-3: Secure Hash Algorithm
8. ماشین های الکترونیکی.
9. Edward Snowden
10. رمزنگاری جریانی.
11. TSL: Transport Security layer: kind of cryptography protocols
12. Cryptography/krypto: محرمانه / graphien: نوشتن / یونانی
13. Jabber(XMPP)/TLA/SASL: grantee the security of your datas by these ones
14. google drive
15. sky drive
16. الگوریتم ریت.
17. Drop Box
18. DSP C55xx
19. http://Wikipedia.org/wiki/companison-of-instant-messaging-protocols:
Kind of standard protocol for programs like IM
20. Data mining
21. md5sum
22. protectori
23. FPGA
24. Ecrypt
25. حمله جبری.
26. رمزنگاری میله ای (ماشین انگیم).