



دانشگاه صنعتی امیرکبیر  
(پلی تکنیک تهران)  
دانشکده مهندسی کامپیوتر و فناوری اطلاعات

عنوان  
**آشنائی با پروتکل HTTPS**

نگارش  
سید محمد مهدی موسوی

استاد راهنما  
دکتر رضا صفابخش

خرداد ۱۳۹۵





دانشگاه صنعتی امیرکبیر

(پلی تکنیک تهران)

دانشکده مهندسی کامپیوتر و فناوری اطلاعات

عنوان

**آشنائی با پروتکل HTTPS**

نگارش

سید محمد مهدی موسوی

استاد راهنما

دکتر رضا صفابخش

خرداد ۱۳۹۵

## چکیده

بررسی راهکارهای امن کردن پروتکل HTTP هدف این مقاله است. در این اثر نحوه ی امن کردن پروتکل از طریق الگوریتم های رمز گذاری بررسی، و مزایا و معایب هر کدام از الگوریتم ها بررسی شده است.

## فهرست مطالب

۱	مقدمه	۱
۲	مروری بر پروتکل HTTP	۲
۳	۲.۱ پروکسی	۳
۳	۲.۲ کاربرد های پروکسی	۳
۳	۲.۲.۱ حسابرسی	۳
۴	۲.۲.۲ آنلاین مخفی ماندن	۴
۴	۲.۳ امنیت پروتکل HTTP	۴
۶	۳ HTTPS راهکاری برای امن کردن پروتکل HTTP	۶
۷	۳.۱ بررسی الگوریتم های رمز گذاری اطلاعات	۷
۸	۲.۳ بررسی الگوریتم های ساده رمز گذاری	۸
۸	۱.۲.۳ بررسی مشکلات الگوریتم های ساده	۸
۹	۳.۳ اختراع کامپیوتر ها	۹
۹	۳.۴ الگوریتم های رمز گذاری بر اساس کلید	۹
۱۰	۱.۴.۳ الگوریتم رمز گذاری کلید عمومی	۱۰
۱۱	۳.۴.۲ الگوریتم کد گذاری بر اساس کلید اختصاصی	۱۱
۱۱	۳.۴.۳ مبادله ی کلید اختصاصی	۱۱
۱۲	۴ جمع بندی و نتیجه گیری	۱۲
۱۳	منابع و مراجع	۱۳

## ۱ مقدمه

امروزه امنیت شبکه یکی از مسائل مهم برای ادارات و شرکت های دولتی و سازمان های کوچک و بزرگ است. فضای مجازی به دلیل گسترگی و عدم کنترل پذیری رویکردی سیستماتیک را برای امنیت شبکه می طلبد. در بسیاری از صنایع، امنیت به شکل پیشرفته یک انتخاب نیست، بلکه یک ضرورت است. محافظت از اطلاعات اختصاصی، به منابع مالی نامحدود و عجیب نیاز ندارد بلکه با درکی از مسأله، خلق یک طرح امنیتی استراتژیک و تاکتیکی می تواند تمرینی آسان باشد در این اثر به بررسی راه کار های امنیت بخشید به پروتکل HTTP از طریق دو پروتکل لایه ی امنیت می پردازیم.

## ۲ مروری بر پروتکل HTTP<sup>۱</sup>

پروتکل HTTP یک از پروتکل های لایه ی کاربرد<sup>۲</sup> در شبکه های کامپیوتری است که توسط آقای تیم برنس لی<sup>۳</sup> در نوامبر سال ۱۹۸۹ بنا نهاده شد.

پروتکل HTTP پروتکلی است که برای انتقال محتوای ابرمتن<sup>۴</sup> میان کاربران و رایانه های خدمات رسان<sup>۵</sup> مورد استفاده قرار می گیرد. این پروتکل داده را در قالب بسته ها<sup>۶</sup> مبادله می کند. در شکل زیر ساختار این پروتکل را مشاهده می کنید. بسته های این پروتکل شامل دو بخش سربرگ و بدنه می باشد. در سربرگ اطلاعات گیرنده، فرستنده، و ویژگی های بسته مانند اندازه ی بسته نوع ارتباط و مواردی از این دست قرار می گیرد. در بدنه اطلاعاتی که طرفین می خواهند با همدیگر مبادله کنند قرار می گیرد .



شکل ۱

---

<sup>۱</sup> Hypertext Transfer Protocol

<sup>۲</sup> Application

<sup>۳</sup> Tim Berners-Lee

<sup>۴</sup> Hyper Text

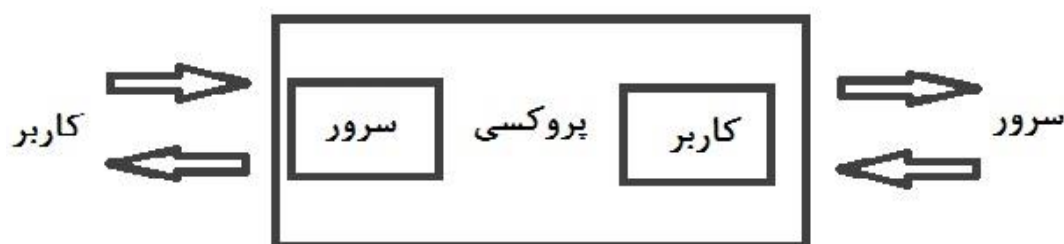
<sup>۵</sup> Computer Servers

<sup>۶</sup> Packets

حال که با این پروتکل بیشتر آشنا شدیم بهتر است ببینیم که چرا و چگونه امنیت این پروتکل تهدید می‌شود. به جهت همین منظور بهتر است آشنائی مختصری به تجهیزات میانی شبکه داشته باشیم. در ادامه با پروکسی‌ها به عنوان یک نمونه از عناصر میانی آشنا می‌شویم که بصورت گسترده ای مورد استفاده قرار می‌گیرد.

## ۱.۲ پروکسی<sup>۷</sup>

پروکسی‌ها یکی از عناصر میانی در شبکه‌های کامپیوتری هستند که به فراوانی مورد استفاده قرار می‌گیرند. این عنصر برای کاربر نقش رایانه‌ی خدمات‌رسان، و برای رایانه‌ی خدمات‌رسان نقش کاربر را بازی می‌کند.



شکل ۲

## ۲.۲ کاربرد های پروکسی

### ۱.۲.۲ حسابرسی<sup>۸</sup>

کاربران قبل از اینکه به شبکه‌ی جهانی اینترنت دسترسی پیدا کنند نیاز است که حویت آنها احراز شود. و دلیلی هم ندارد که هویت افراد و اعمالی که در فضای مجازی انجام داده اند مخفی بماند. به همین منظور پروکسی‌ها به عنوان عناصر میانی وظیفه دارند که فعالیت های کاربران را نگهداری کنند و در صورت تخلف، این امور را به مراجع مربوطه ارجاع دهند.

---

<sup>۷</sup> Proxy

<sup>۸</sup> Accounting



## ۲.۲.۲ آنلاین مخفی ماندن<sup>۹</sup>

پروکسی در معنا یعنی "وکیل" و در تعریف پروکسی‌ها هم گفتیم که پروکسی‌ها عناصری هستند که برای کاربر نقش سرور و برای سرور نقش کاربر را بازی می‌کنند. پس به نظر می‌رسد که فعالیت‌هایی که کاربران انجام می‌دهد به اسم پروکسی‌ها ثبت می‌شود و هر کاری که کاربر انجام داده به مثابه این است که پروکسی انجام داده و از این طریق هویت شخص مخفی می‌ماند. لازم به ذکر است که مخفی ماندن برخلاف فضای مجازی شبیه به یک شوخی بامزه است. حتی اگر صدها پروکسی و عنصر میانی استفاده کنید نمی‌توانید هویت خود را در فضای مجازی مخفی نگه‌دارید.<sup>۱۰</sup>

## ۳.۲ امنیت پروتکل HTTP

مزایای پروکسی‌ها را بررسی کردیم اما این عناصر مشکلاتی را برای ما ایجاد می‌کنند و از جمله‌ی این مشکلات، تهدید امنیت در شبکه و به تبع آن تهدید امنیت پروتکل HTTP است.

همانطور که در شکل زیر مشاهده می‌کنید دو حالت را بررسی می‌کنیم در حالت اول فرض می‌کنیم که هیچ عنصر میانی، میان کاربر و سرور قرار ندارد. در اینصورت هیچ مشکلی برای امنیت این پروتکل پیش نمی‌آید. اما رخ دادن چنین حالتی در شبکه غیر ممکن است و بطور قطع در شبکه عنصر میانی وجود دارد (حالت دوم) در اینصورت محتوای بسته‌ها توسط عناصر میانی قابل دسترسی و شنود است. و اگر اطلاعات مهم و محرمانه‌ای منتقل شود امنیت این اطلاعات غیر قابل تضمین است.

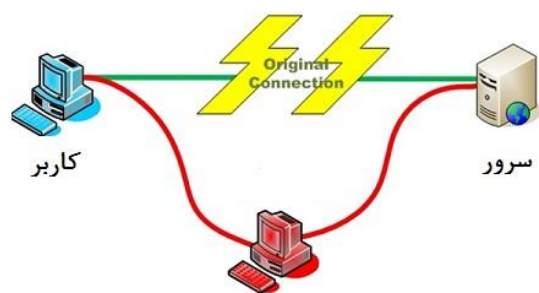
---

<sup>۹</sup> Stay Anonymous Online

<sup>۱۰</sup> بررسی جزئیات این مسئله در این اثر میسر نیست فقط در همین حد که به هیچ نحو نمی‌توان از پروکسی‌ها و عناصر میانی برای مخفی ماندن استفاده کرد. زیرا تمهیداتی اندیشیده شده است که می‌تواند فعالیت‌های افراد در فضای مجازی را، ردگیری کرد.



شکل ۳- الف\_ زمانی که هیچ عنصر میانی، میان کاربر و سرور وجود ندارد

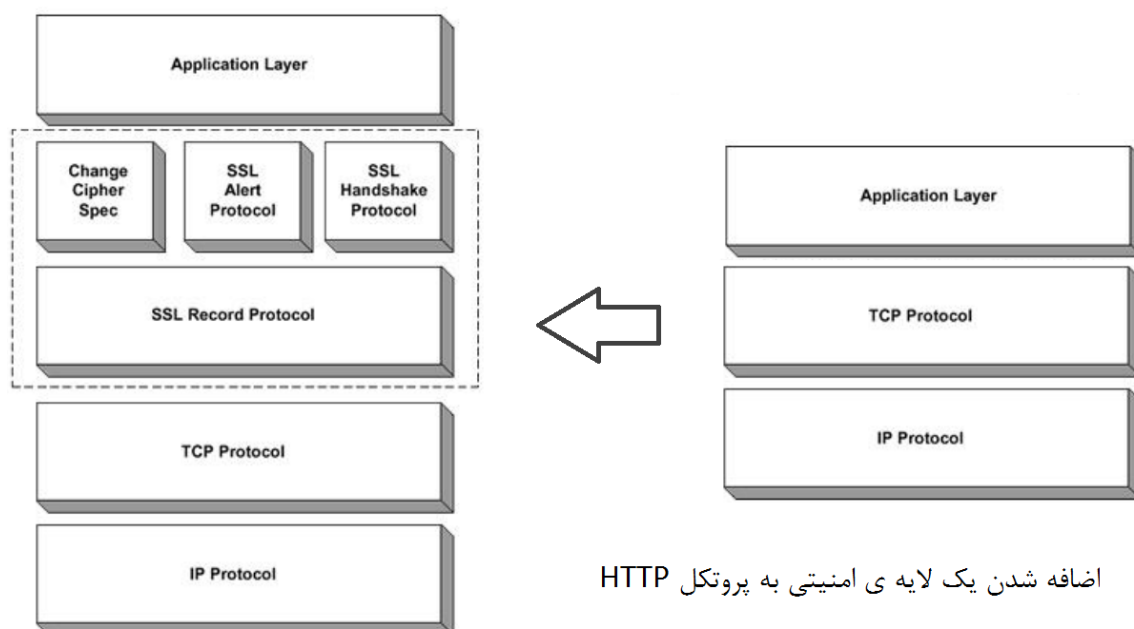


شکل ۳- ب\_ زمانی که عنصر میانی، میان کاربر و سرور وجود دارد

در فصل آینده به راهکارها و بازنگری‌هایی در این پروتکل می‌پردازیم که این پروتکل را برای ما امن می‌کند.

### ۳ HTTPS<sup>۱۱</sup> راهکاری برای امن کردن پروتکل HTTP

در فصل قبل بررسی کردیم که عناصر میانی، در میان مسیر کاربر و سرور قرار می‌گیرند و پیام‌های مبادله شده را شنود می‌کنند. به نظر می‌رسد اگر پیام‌ها به گونه‌ای باشد که فقط گیرنده و فرستنده آن را بفهمند مشکل ما حل شده‌است. پس پروتکل HTTPS پروتکل HTTP را به اینصورت اصلاح می‌کند که پیام‌هایی که فرستنده و گیرنده با هم تبادل می‌کنند به گونه‌ای رمز گذاری شود، که فقط توسط خودشان قابل رمزگشایی باشد. این اصلاحیه با اضافه کردن یک لایه‌ی امنیتی<sup>۱۲</sup>، امنیت را فراهم می‌کند. این لایه از دو پروتکل TLS<sup>۱۳</sup> یا SSL<sup>۱۴</sup> استفاده می‌کند که اساس این دو پروتکل بر مبنای رمزگذاری اطلاعات است. این امر در شکل زیر قابل مشاهده است.



اضافه شدن یک لایه ی امنیتی به پروتکل HTTP

شکل ۴

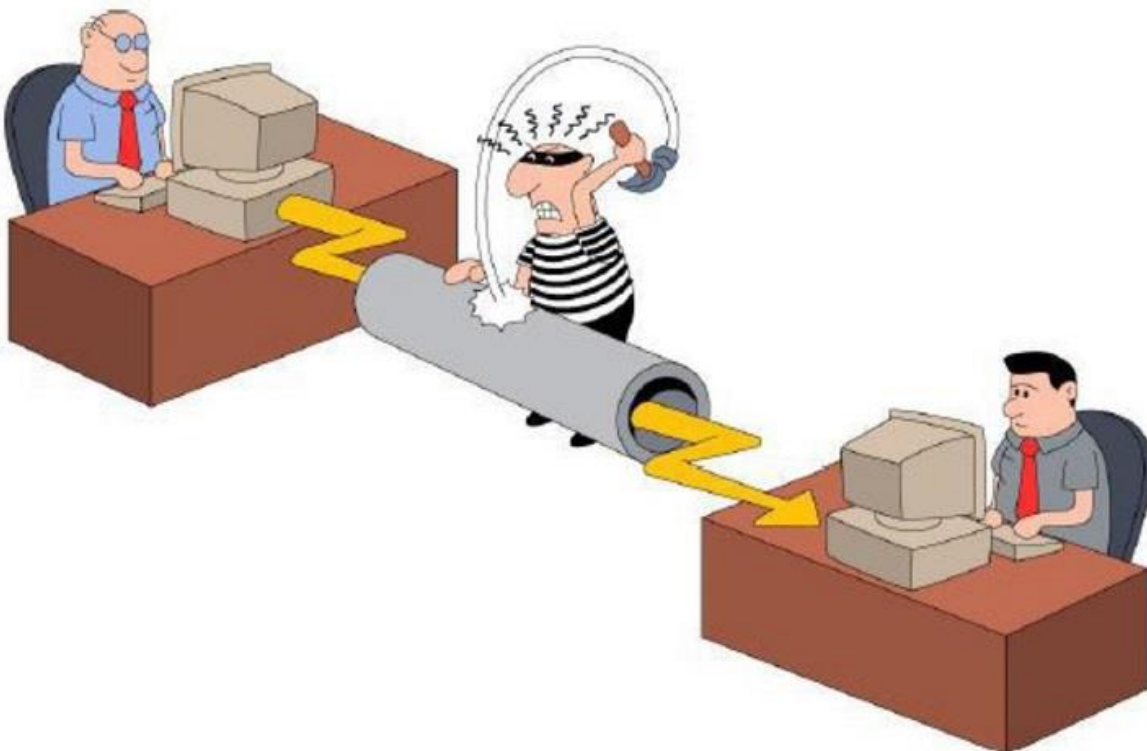
<sup>۱۱</sup> Hypertext Transfer Protocol Secure

<sup>۱۲</sup> Secure Layer

<sup>۱۳</sup> Transport Layer Security

<sup>۱۴</sup> Secure Sockets Layer

همانطور که در شکل زیر مشاهده می کنید، این پروتکل مانند یک لایه حفاظتی، از نفوذ اشخاصی که می خواهند از اطلاعات سوء استفاده کنند، جلوگیری می کند.



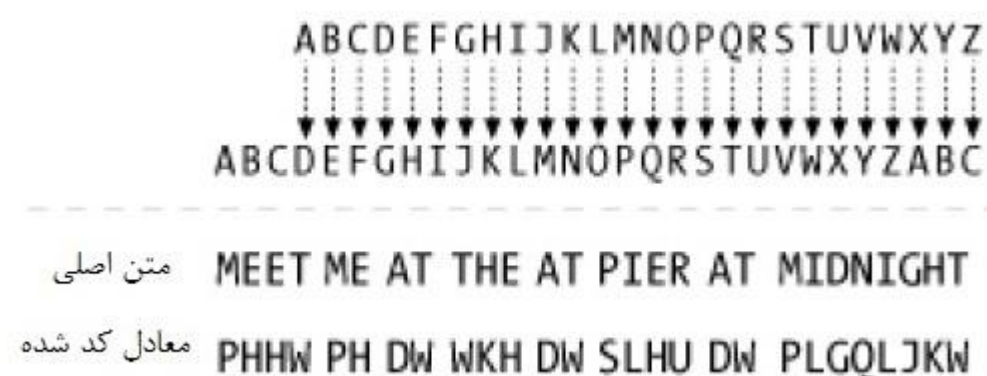
شکل ۵

### ۱.۳ بررسی الگوریتم های رمزگذاری اطلاعات

دو پروتکلی که لایه ای امنیت، برای برقراری امنیت استفاده می کند بر مبنای رمزگذاری و رمز گشائی اطلاعات است. پس نیاز است بصورت مختصر الگوریتم های مورد استفاده را بررسی کنیم.

## ۲.۳ بررسی الگوریتم های ساده رمز گذاری

در شکل زیر یکی از این الگوریتم ها را بررسی می کنیم. در این الگوریتم برای رمزگذاری اطلاعات، هر حرف با سه حرف بعد از خودش جایگزین می شود. بطور مثال بجای T حرف W را قرار می دهیم و متن اصلی در شکل را به معادل کد شده تبدیل می کنیم و می بینیم که عبارتی که دارای مفهوم است، به یک عبارت غیرقابل فهم تبدیل شده است. بدیهی است که برای رمزگشائی لازم است که هرکاری که برای رمزگذاری انجام داده ایم، بصورت عکس انجام دهیم.



شکل ۶

## ۱.۲.۳ بررسی مشکلات الگوریتم های ساده

۱. به دلیل اینکه رمزگذاری اطلاعات توسط الگوریتم های ساده صورت می گرفت، ممکن بود با کمی بازی با متن کد شده، الگوریتم به کار رفته برای رمز گذاری حدس زده می شد و به کل امنیت اطلاعات به خطر می افتاد.
۲. فرض کنید که صد شرکت برای حفظ اطلاعات خود از یک الگوریتم استفاده می کردند در اینصورت اگر یکی از این شرکت ها سهل انگاری کند و الگوریتم، به دست افراد سؤاستفاده گر بیفتد، قطعاً امنیت سایر شرکت ها به خطر می افتد.
۳. چون عمل رمزگذاری توسط انسان انجام میشد مدت زمانی که طول می کشید که رمزگذاری انجام شود زیاد بود و همچنین این عمل به دلیل تعداد زیاد حروف که باید با معادل کد شده جایگزین می شدند، بسیار طاقت فرسا بود.

### ۳.۳ اختراع کامپیوترها

با اختراع کامپیوترها تحولی در رمزگذاری ایجاد شد. کامپیوترها مزیت هائی نسبت به ما داشتند که از جمله‌ی آن می‌توان به سرعت بالا، قابلیت اجرای الگوریتم های پیچیده‌تر، و همچنین عدم اشتباه در محاسبات اشاره کرد. جالب است که بدانید که کامپیوترهای برنامه پذیر بخاطر رمزگشائی اطلاعات اختراع شدند.

در جنگ جهانی دوم آلمان‌ها قبل از رد و بدل کردن پیام‌ها، آنها را رمزگذاری می‌کردند و کشور انگلستان و سایر کشورها که پیام‌ها را شنود می‌کردند با یکسری پیام‌های غیرقابل فهم مواجه می‌شدند به جهت همین موضوع یک تیم برای شکستن کدها استخدام شدند که این تیم به سرپرستی آلن تورینگ<sup>۱۵</sup> ماشینی اختراع کرد که قادر بود این رمزگذاری را بشکند. این کامپیوترها، نسل اولیه کامپیوترهای برنامه پذیر بودند. با این کار تورینگ؛ جنگ جهانی دوم حدود دو سال زودتر به پایان رسید و جان میلیون‌ها انسان بی‌گناه حفظ شد .



شکل ۷- آلن تورینگ



شکل ۸ - ماشین تورینگ

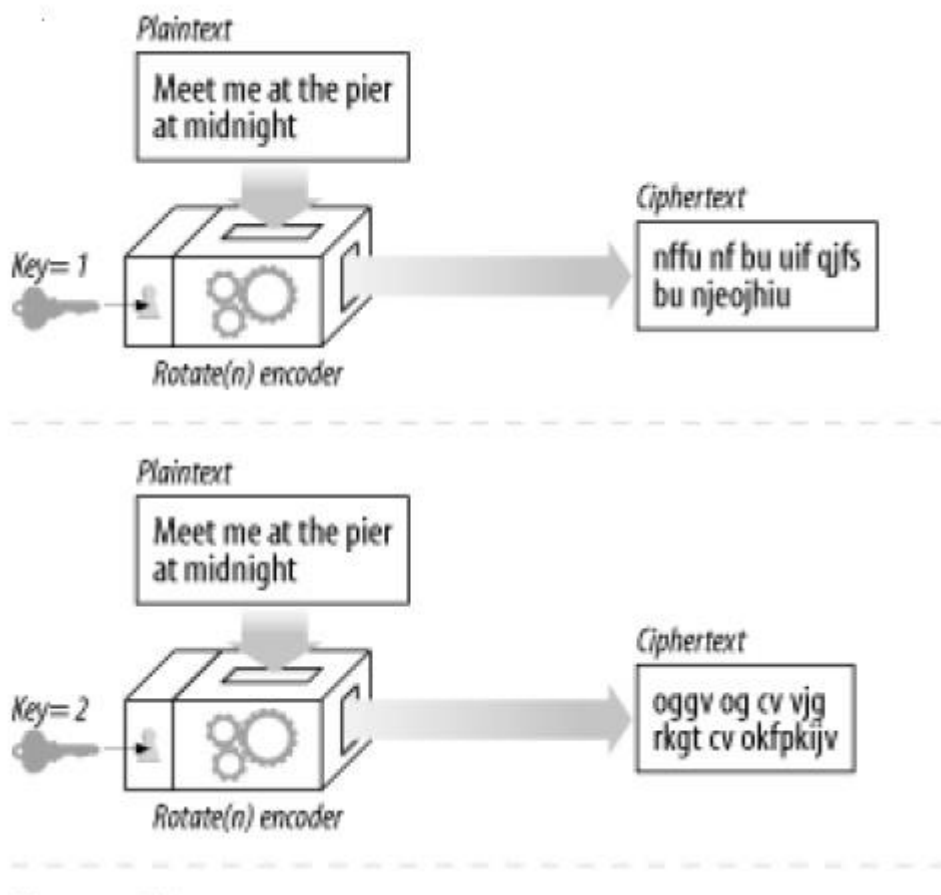
### ۴.۳ الگوریتم های رمزگذاری بر اساس کلید

به الگوریتم قبلی باز گردیم، به جای اینکه هر حرف را با سه حرف بعدی جایگزین کنیم هر حرف را با k تا حرف بعدی جایگزین می‌کنیم و مطابق شکل زیر الگوریتم یک کلید به عنوان ورودی دریافت می‌کند و اطلاعات را کد می‌کند. نکته‌ی قابل توجه این است که فقط سری ماندن کلید اهمیت دارد و اگر

---

<sup>۱۵</sup> Alan Turing

الگوریتم لو برود با مخفی ماندن کلید هیچ مشکلی برای امنیت اطلاعات پیش نمی‌آید. در شکل زیر مشاهده می‌کنید که خروجی به ازای هر کلید با دیگر خروجی‌ها تفاوت دارد.

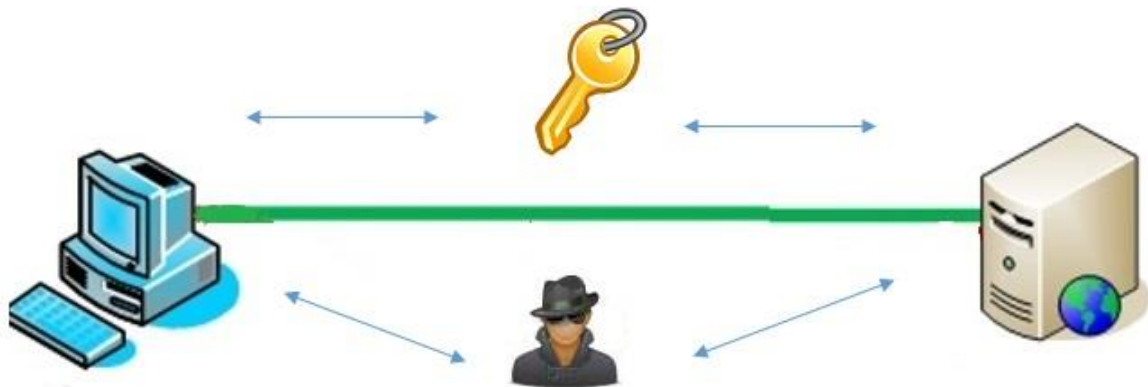


شکل ۹

### ۱.۴.۳ الگوریتم رمز گذاری کلید عمومی<sup>۱۶</sup>

این الگوریتم برای رمزگذاری و رمزگشایی اطلاعات از یک کلید عمومی استفاده می‌کند. به عبارت دیگر فرستنده و گیرنده برای رمزگذاری و رمزگشایی فقط از یک کلید یکسان استفاده می‌کنند. مشکلی که این الگوریتم دارد این است که فرستنده و گیرنده نیاز دارند به نحوی کلید را با یکدیگر مبادله کنند. اگر در میان مسیر کلید در دسترس دیگران قرار بگیرد، همه‌ی کارهای انجام شده بی‌فایده می‌شود و مانند این است که عمل کدگذاری اطلاعات صورت نگرفته باشد. در شکل زیر این امر به وضوح قابل مشاهده است.

<sup>۱۶</sup> Public Key



شکل ۱۰

### ۲.۴.۳ الگوریتم کد گذاری بر اساس کلید اختصاصی<sup>۱۷</sup>

در الگوریتم کدگذاری بر اساس کلید عمومی مشکل، تبادل کلید عمومی بود. در این روش، الگوریتم رمزگذاری را با کلید عمومی انجام می دهد و رمزگشائی را فقط با کلید اختصاصی انجام می شود. حال همه از کلید عمومی اطلاع دارند اما فقط فرستنده و گیرنده از کلید اختصاصی خبر دارند و می توانند رمزگشائی را انجام دهند.

### ۳.۴.۳ مبادله ی کلید اختصاصی

حال که قرار است کلید اختصاصی فقط بصورت محرمانه در اختیار گیرنده و فرستنده باشد لازم است به گونه ای مبادله شود که فقط در سمت خودشان قابل مشاهده باشد. برای این منظور سرور یک الگوریتم در نظر می گیرد که با یک کلید عمومی رمزگذاری را انجام می دهد و فقط با کلید اختصاصی رمزگشائی صورت می پذیرد، سپس کلید عمومی را برای کاربر ارسال می کند. کاربر پس از دریافت، کلید اختصاصی خود را رمزگذاری می کند و برای سرور ارسال می کند. سرور پس از دریافت کلید آن را رمزگشائی کرده و از این پس از این کلید برای رمزگشائی استفاده می کند. در این روش مطمئن هستیم که این کلید محرمانه است و فقط فرستنده و گیرنده از آن خبر دارند.

<sup>۱۷</sup> Private Key



## ۴ جمع بندی و نتیجه گیری

با توجه به اهمیت حفظ اطلاعات، روش‌های امنیت دادن به اطلاعات را بررسی کردیم. دیدیم که می‌توان با استفاده از پروتکل HTTPS امنیت کامل را در ارتباطات ایجاد کنیم و دیدیم که این پروتکل حفاظت اطلاعات را تضمین می‌کند. باید به این نکته توجه کنیم که بدون دلیل نباید از پروتکل HTTPS استفاده کرد، زیرا این پروتکل برای ما هزینه هائی به همراه دارد. در مواردی که نیاز به امنیت است باید از این پروتکل استفاده کنیم. بطور مثال سیستم‌های مالی مثل بانک‌ها، سیستم‌های دفاعی، سیستم‌های اطلاعاتی، و هر سازمان یا ارگانی که اطلاعات مهمی را رد و بدل می‌کند، باید از این پروتکل استفاده کند. در مقابل اطلاعاتی که مهم نیستند مانند اطلاعات یک وبگاه خبری یا یک وبگاه تبلیغاتی؛ نیازی به استفاده از پروتکل HTTPS نیست و بهتر است که از پروتکل HTTP استفاده کنیم.

## منابع و مراجع

- [١] Z. Durumeric, J. Kasten, M. Bailey, and J. A. Halderman, "Analysis of the HTTPS certificate ecosystem," presented at the Proceedings of the ٢٠١٣ conference on Internet measurement conference, Barcelona, Spain, ٢٠١٣.
- [٢] A. Goldberg, R. Buff, and A. Schmitt, "A comparison of HTTP and HTTPS performance," *Computer Measurement Group, CMG*٩٨, ١٩٩٨.
- [٣] J. Clark and P. C. van Oorschot, "SoK: SSL and HTTPS: Revisiting past challenges and evaluating certificate trust model enhancements," in *Security and Privacy (SP)*, ٢٠١٣ *IEEE Symposium on*, ٢٠١٣, pp. ٥١١-٥٢٥.
- [٤] F. Callegati, W. Cerroni, and M. Ramilli, "Man-in-the-Middle Attack to the HTTPS Protocol," *IEEE Security and Privacy*, vol. ٧, pp. ٧٨-٨١, ٢٠٠٩.
- [٥] N. Heninger, Z. Durumeric, E. Wustrow, and J. A. Halderman, "Mining your Ps and Qs: Detection of widespread weak keys in network devices," in *Presented as part of the ٢١st USENIX Security Symposium (USENIX Security ١٢)*, ٢٠١٢, pp. ٢٠٥-٢٢٠.
- [٦] D. Naylor, A. Finamore, I. Leontiadis, Y. Grunenberger, M. Mellia, M. Munafò, *et al.*, "The cost of the S in HTTPS," in *Proceedings of the ١٠th ACM International on Conference on emerging Networking Experiments and Technologies*, ٢٠١٤, pp. ١٣٣-١٤٠.
- [٧] I. Anshel, M. Anshel, and D. Goldfeld, "An algebraic method for public-key cryptography," *Mathematical Research Letters*, vol. ٦, pp. ٢٨٧-٢٩٢, ١٩٩٩.
- [٨] T. Chomsiri, "HTTPS Hacking Protection," in *Advanced Information Networking and Applications Workshops*, ٢٠٠٧, *AINAW'٠٧. ٢١st International Conference on*, ٢٠٠٧, pp. ٥٩٠-٥٩٤.
- [٩] D. Schatzmann, W. Mühlbauer, T. Spyropoulos, and X. Dimitropoulos, "Digging into HTTPS: flow-based classification of webmail traffic," in *Proceedings of the ١٠th ACM SIGCOMM conference on Internet measurement*, ٢٠١٠, pp. ٣٢٢-٣٢٧.

