

امنیت بیشتر با SSL

www.ketab.ir

فهرست نویسی براساس اطلاعات فیفا

امنیت بیشتر با SSL

رقیه صمدی ثمرین

(۱۹)ص - مصور - جدول

شابک: ۹۷۸-۶۰۰-۵۹۸۷-۰۲-۷

تهران- علم یاران، ۱۳۹۱

موضوع: شبکه های کامپیوتری - اقدامات تأمینی - وب - اقدامات تأمینی

۱۳۹۱ الف ۸ ص ۵۹ / ۵۱۰۵ TK ۰۰۵/۸ ۲۹۰۷۹۸۶



امنیت بیشتر با SSL

نویسنده:

مهندس رقیه صمدی

چاپ : ادیبی فر

نوبت چاپ : اول - ۱۳۹۱

شمارگان: ۱۰۰۰ نسخه

شابک: ۹۷۸-۶۰۰-۵۹۸۷-۰۲-۷

انتشارات علم یاران

تهران - صندوق پستی : ۱۴۷-۱۴۱۸۵

قیمت : ۲۵۰۰ تومان

امنیت بیشتر با SSL

فهرست

۱	مقدمه‌ای بر رمزنگاری.....	۱
۵	پروتکل SSL.....	۲
۶	۱-۲ پروتکل ارتباطی SSL.....	۲-۱
۸	۲-۲ اثبات هویت سرور.....	۲-۲
۹	۳ ایجاد کردن کلید و گواهی با استفاده از دستور openssl.....	۳
۱۱	۱-۳ دستور genrsa.....	۳-۱
۱۲	۲-۳ دستور rsa.....	۳-۲
۱۳	۳-۳ دستور req.....	۳-۳
۱۵	۴-۳ دستور x509.....	۳-۴
۱۷	۴ استفاده از SSL برای امن کردن سرویس‌ها.....	۴

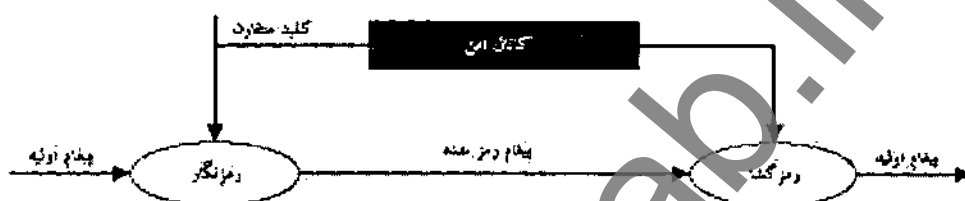
۱ مقدمه‌ای بر رمزنگاری

در شبکه‌های باز سه مشکل عمده در زمینه تبادل اطلاعات بین موجودیت‌ها خودنمایی می‌کند. این مشکلات عبارتند از محرمانگی داده‌ها، تمامیت داده‌ها و تایید هویت طرف‌های ارسال‌کننده و دریافت‌کننده. روش‌های رمزنگاری برای فائق آمدن بر این مشکلات طراحی شدند. دو روش رمزنگاری عمده عبارتند از:

- رمزنگاری متقارن^۱

- رمزنگاری نامتقارن^۲

در روش رمزنگاری متقارن کلید رمزنگاری و کلید رمزگشایی هر دو یکسان هستند یا به سهولت از روی هم قابل محاسبه هستند. اولین مشکل این روش تبادل کلید است که باید از طریق یک کانال امن صورت گیرد. مشکل دوم آن است که هر دو موجودیت باید یک کلید مشترک باهم داشته باشند. مشکل سوم نیز سختی ورود موجودیت‌های جدید به سیستم می‌باشد. آزمایشی این روش سهولت پیاده‌سازی و سرعت بالای آن را می‌توان نام برد.



شکل ۱- رمزنگاری متقارن

در روش رمزنگاری نامتقارن هر موجودیتی دو کلید مرتبط به هم با نام‌های کلید عمومی و کلید خصوصی دارد که به دست آوردن آنها از روی هم‌دیگر به لحاظ محاسباتی تقریباً غیرممکن است. داده‌هایی که با یکی از این دو کلید رمز شود با کلید دیگر رمزگشایی می‌شود. کلید خصوصی محرمانه تلقی شده و نزد موجودیت می‌ماند اما کلید عمومی منتشر می‌شود. بنابراین در صورتی که دیگران بخواهند اطلاعاتی برایش ارسال کنند که فقط خود وی بتواند بخواند آن را با کلید عمومی‌اش رمز می‌کنند و می‌فرستند. اگر خود آن موجودیت بخواهد پیغامی را امضاء کند آن را با کلید خصوصی‌اش رمز می‌کند و دیگران از کلید عمومی متناظر آن برای بازکردن پیغام استفاده می‌کنند تا مطمئن شوند که پیغام از طرف او بوده است. مشکل اصلی این روش تطبیق کلید عمومی با موجودیت است؛ یعنی بتوان اطمینان حاصل کرد که K کلید عمومی موجودیت X است. برای حل این مشکل زیرساخت کلید عمومی ابداع شد.

¹ Symmetric Cryptography

² Asymmetric Cryptography