

## امنیت در بانکداری الکترونیک با استفاده از کلمات عبور یک بار مصرف



حسین ملک شاهی

رشد روزافزون فن آوری اطلاعات و نفوذ آن به تجارت موجب تغییر در بازارهای پولی شده و روش‌های بانکداری را متحول کرده است. با گسترش کاهش دهد.

روش‌هایی که برای منظور مورد استفاده قرار می‌گیرند، مکانیزم‌های از قبیل رمزنگاری، تصدیق، امضای دیجیتالی، تعیین هویت، تمامیت داده، کنترل دسترسی و ... هستند. برای استفاده از این مکانیزم‌ها استانداردهای خاصی تعریف شده و سخت‌افزار و نرم‌افزارهای ویژه‌ای به وجود آمده است. یکی از مواردی که در بانکداری الکترونیک باید مورد توجه قرار گیرد، مکانیزم "تعیین هویت" است. استفاده از کلمه "عبور" ساده‌ترین روش در اثبات هویت در سیستم امنیتی است، اما بسیار نامن است و در عین حال کارکرد فوق العاده راحتی دارد. برای اینکه از کلمات عبور استفاده کرده و سیستم نیز از امنیت کافی برخوردار باشد، کلمات "عبور یک بار مصرف" (OTPS) معروفی می‌شوند. ساخت این کلمات عبور دارای فن آوری‌های متنوعی است که از آنها می‌توان در نقل و انتقال وجهه بین بانکی با استفاده از شبکه شتاب و "سامانه تسویه ناخالص آئی" و با

معاملات از طریق تجارت الکترونیک نیاز به حضور بانکداری الکترونیک برای پوشش نقل و انتقال وجوه و منابع مالی بیش از پیش احساس می‌شود و بدون بانکداری الکترونیک پیاده سازی تجارت الکترونیک غیرممکن خواهد بود. در این گیر و دار بانک‌هایی که بتوانند ساختارهای داخلی خود را با سرعت بیشتر سازگار کنند، سود سرشاری به دست خواهند آورد و در مقابل، اگر نتوانند تغییرات را به درستی اعمال کنند، متحمل زیان‌های جبران ناپذیری خواهند شد. یکی از عواملی که بیش از عوامل دیگر خود را در پیاده سازی بانکداری الکترونیک نمایان می‌سازد مسئله امنیت است. چراکه اگر سیستم طراحی شده از امنیت کافی برخوردار نباشد، ضمن وارد کردن خسارات غیرقابل جبران به سازمان، مشتریان را در استفاده از بانکداری الکترونیک گریزان می‌کند. بر اساس تجزیه و تحلیل حملاتی که ممکن است روی سیستم اتفاق بیافتد، می‌توان یک خط مشی امنیتی را تعریف

یکی از دستگاه‌های رمزنگاری که می‌تواند امنیت کامل ایجاد کنند، در سال ۱۹۱۷ به همت "جیلبرت ورنام"<sup>۱</sup> برای رمزنگاری خودکار پیغام‌های تلگراف معرفی و ثبت شد. این دستگاه رمز به صورت زیر است:

فرض کنید  $n \geq 1$  یک عدد صحیح بوده و داشته باشیم که در اینجا  $P = C = K = (\mathbb{Z}_2)^n$  و  $C$  و  $K$  به ترتیب فضاهای پیغام و رمز و کلید هستند، در این صورت برای  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n) \in P$  و  $k = (k_1, k_2, \dots, k_n) \in K$  رمزگذار  $e_k(x)$  را به صورت زیر تعریف می‌کنیم:

$$e_k(x) = (x_1 + k_1, x_2 + k_2, \dots, x_n + k_n) \bmod 2$$

و برای  $y = (y_1, y_2, \dots, y_n) \in C$  تابع رمزگشای  $d_k(y)$  به صورت زیر تعریف می‌شود:

$$d_k(y) = (y_1 + k_1, y_2 + k_2, \dots, y_n + k_n) \bmod 2$$

در این دستگاه اگر یک کلید برای رمز کردن چند پیغام به کار رود، دستگاه امنیت خود را از دست می‌دهد، زیرا مزاحم با حمله متن ساده - معلوم<sup>۲</sup> می‌تواند کلید را پیدا کند.

با توجه به اینکه دستگاه‌های رمز یک‌بار مصرف (OTP) نیز برای هر پیغام یک رمز تولید می‌کنند، می‌توانند دارای امنیت کامل باشند.

رمزنگاری وجود دارد که عبارتند از:

**۱- امنیت محاسباتی:** در این امنیت آن دسته از دستگاه‌های رمز نگاری پیشنهاد می‌شوند که بر اساس نظریه پیچیدگی کار می‌کنند. امنیت این دستگاه‌های رمز نگاری به قدرت محاسباتی رایانه‌های زمان بستگی دارد.

**۲- امنیت غیر مشروط:** یک دستگاه رمز نگاری دارای امنیت غیرمشروط است اگر به هیچ وجه شکسته نشود، حتی اگر دارای منابع محاسباتی بینهایت باشیم. برای به دست آوردن امنیت غیرمشروط نیاز به امنیت کامل داریم. طبق قضیه، اگر فضاهای رمز و کلید و پیغام با هم برابر باشند یک دستگاه رمز نگاری امنیت کامل ایجاد می‌کند، اگر و فقط اگر برای هر پیغام و رمز شده آن فقط یک کلید وجود داشته باشد. سیستم یکبار و نامنومهای از دستگاه‌های رمز نگاری است که امنیت کامل برقرار می‌سازد. در ادامه به توضیح در مورد آن می‌پردازیم.

سیستم یک‌بار و نام

استفاده از اینترنت، تلفن ثابت و همراه استفاده کرد. در این مقاله به بررسی این فن آوری‌ها می‌پردازیم.

- 1- Cryptography
- 2- Authentication
- 3- Digital Signature
- 4- Data Integrity
- 5- Access Control
- 6- Identification
- 7- Password
- 8- One Time Passwords (OTPS)
- 9- Real-Time Gross Settlement (RTGS)

### کلمات عبور یک‌بار مصرف

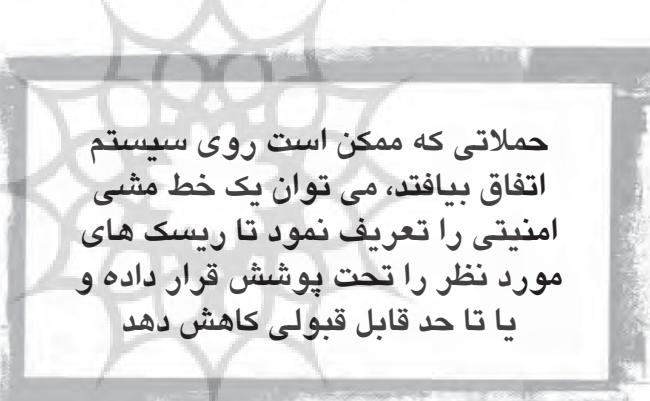
استفاده از کلمات عبور یکی از روش‌های متداول در تعیین هویت است. برای مثال هنگامی که شخصی می‌خواهد از طریق اینترنت از موجودی حساب بانکی خود مطلع شود، باید به طریقی خودش را به بانک معرفی کند

تا ثابت کند اجازه دریافت چنین اطلاعاتی را دارد. ساده ترین روش برای انجام دادن این کار استفاده از یک کلمه عبور است. اما استفاده از یک کلمه عبور خطرناک است، زیرا یک مزاحم غیرمجاز<sup>۳</sup> که دارای وقت و تلاش کافی باشد، می‌تواند تماس بین ثابت کننده<sup>۴</sup> و تصدیق کننده را دنبال کرده و کلمه عبور را به دست آورد. با تغییر مداوم کلمه عبور، این حمله ضعیف می‌شود و با به کار بردن کلمات یک‌بار مصرف این حمله دیگر کارایی نخواهد داشت.

کلمات عبور یک‌بار مصرف برای یک‌بار تعیین هویت به کار می‌روند و برای تعیین هویت بعدی باید از کلمه عبور دیگری استفاده شود. به طور اساسی سه نوع کلمه عبور یک‌بار مصرف وجود دارد. اولین نوع از یک الگوریتم ریاضی استفاده کرده و کلمه عبور جدید را از روی قبلی تولید می‌کند. نوع دوم بر پایه همسان‌سازی زمانی<sup>۵</sup> بین تصدیق کننده و ثابت کننده کار می‌کند. نوع سوم نیز از یک الگوریتم ریاضی استفاده کرده و بر پایه یک چالش<sup>۶</sup> مثل یک عدد تصادفی<sup>۷</sup> و یا جزئیات تراکنش<sup>۸</sup> کلمه عبور تولید می‌کند.

قبل از اینکه نحوه کارکرد هر یک از انواع بالا را ذکر کنیم، با انواع امنیت آشنا شده و قضیه زیر را در مورد امنیت کامل بیان می‌کنیم.

**امنیت کامل (۷):** به طور کلی دو نوع امنیت برای یک دستگاه



## انواع دستگاه رمز یکبار مصرف

سه نوع دستگاه OTP وجود دارد که عبارتند از:

**دستگاه OTP نوع اول:** این دستگاه‌ها بر اساس الگوریتم‌های ریاضی کار می‌کنند. یکی از روش‌های ساخت این دستگاه‌ها منسوب به "زلی لمپرت"<sup>۹</sup> بوده و از یکتابع یک طرفه<sup>۱۰</sup> به نام  $f$  استفاده می‌کند. به این نحو که از یک مقدار اولیه  $S$  استفاده کرده و کلمات عبور را به صورت زیر تولید می‌کند:

$$f(s), f(f(s)), f(f(f(s))), \dots$$

برای به دست آوردن کلمه عبور بعدی در این دنباله از روی کلمات عبور قبل، نیاز به پیدا کردن راهی برای محاسبه تابع معکوس<sup>۱۱</sup> است. از آنجاکه  $f$  را به عنوان تابع یک طرفه انتخاب کرده ایم، یافتن تابع معکوس<sup>۱۲</sup> به طور محاسباتی غیرممکن است. بنابر این دستگاه OTP نوع اول، امنیت محاسباتی ایجاد می‌کند.

## دستگاه OTP نوع دوم:

این دستگاه‌ها معمولاً "توکن‌های"<sup>۱۳</sup> ساخت افزاری هستند. به این بیان که هر کاربر یک دستگاه رمز شخصی دارد که کلمه عبور یکبار مصرف تولید می‌کند. درون این token هایک زمان سنج دقیق وجود دارد که با زمان سنج تصدق‌کننده همزمان می‌شود. کاملاً مشخص است که زمان سهم مهمی از الگوریتم این دستگاه‌ها را در تولید کلمه عبور دارد، چرا که تولید کلمه عبور جدید بر پایه زمان جاری است، به جای اینکه بر پایه کلمه عبور قبلی یا یک کلید مخفی باشد. شایان ذکر است که تلفن‌های همراه و "دستیارهای شخصی دیجیتالی"<sup>۱۴</sup> نیز می‌توانند برای تولید یک کلمه عبور یکبار مصرف از این نوع مورد استفاده قرار گیرند و نیز دستگاه را می‌توان طوری طراحی کرد که امنیت کامل برقرار سازد.

**دستگاه OTP نوع سوم:** استفاده از کلمات عبور یکبار مصرف نیازمند آن است که کار بر چالشی همزمان را فراهم کند که معتبر باشد.

برای انجام دادن این کار می‌توان از خود کلمه عبور استفاده کرد و برای اجتناب از تکرارها یک شمارنده نیز اضافه کرد تا چنانچه موردی پیش آید که در آن یک چالشی دوبار حاصل شود، باز هم به کلمات عبور یکبار مصرف متفاوتی منجر شود. EMV از این روش استفاده کرده و تراشه هایی را برای استفاده در کارت‌های اعتباری در اروپا طراحی کرده است.

## نتیجه گیری

دستگاه‌های OTP غیر همزمان دارای ساعت نیستند و در نتیجه نیازمند شارژ باطری مداوم نخواهند بود و لذا در هزینه استفاده از این نوع فن آوری صرفه جویی خواهد شد.

از طرفی کلمات عبور یک بار مصرفی که همزمان نیستند، نسبت به کلاهبرداری آسیب پذیرتر هستند. البته باید توجه داشت که حتی کلمات

## منابع:

- [1] Buchmann Johannes A., "Introduction to Cryptography", Springer-Verlag, 2001.
- [2] Stinson, Douglas R., "Cryptography: Theory and Practice", CRC Press, 1995.
- [3] Menezes, Alfred J. and van Oorshot, Paul C. and Vanstone, Scott A., "Handbook of Applied Cryptography", CRC Press, 2001.

## پی نوشت ها:

- 1-Unauthorized Intruder
- 2-Prover
- 3-Time Synchronization
- 4-Challenge
- 5-Random Number
- 6-Transaction Details
- 7-Gilbert Vernum
- 8-Known Plaintext Attack
- 9-Leslie Lamport
- 10-One-way Function
- 11-Tokens
- 12-Personal Digital Assistants