

گزارش بد افزار جدید Reductor

که ترافیک HTTPS را سرقت می کند

مقدمه:

در آوریل ۲۰۱۹، بدافزار جدیدی کشف شد که ارتباطات وب رمزگذاری شده را به روی چشمگیر به خطر می‌اندازد. تجزیه و تحلیل این بدافزار این اجازه را داد تا تأیید کنند که اپراتورها یک سری کنترل خاص روی کانال شبکه‌ی هدف دارند و می‌توانند نصب کننده‌های قانونی را با موارد آلوده در حال اجرا جایگزین کنند.

اسم این نسل جدید از بدافزار را که کشف کردند Reductor است که اجازه می‌دهد مهاجم ترافیک پروتکل HTTP را توسط آسیب‌پذیری موجود در فرآیند تولید اعداد تصادفی یک مرورگر که برای اطمینان از اتصال خصوصی بین مشتری و سرور استفاده می‌شود دستکاری کند. Reductor پس از یک مسیر .pdb در برخی از نمونه‌ها به جا مانده است. علاوه بر کارکردهای معمول تابع RAT، مانند: بارگذاری، بارگیری و اجرای فایل‌ها، نویسنده‌گان Reductor تلاش زیادی را برای دستکاری در صدور گواهینامه‌های دیجیتال و علامت گذاری بروز مرزی ترافیک TLS با شناسه‌های مرتبط با میزبان انجام می‌دهند.

تیم جهانی تحقیقاتی و تجزیه و تحلیل (GReAT) در کاسپرسکی، این بدافزار را کشف کردند. طبق گفته‌ی آن‌ها هنگامی که کسی از طریق این بدافزار آلوده شود، از Reductor برای جاسوسی از فعالیت مرورگر قربانی استفاده می‌شود. محققان گفتند که از Reductor برای جاسوسی سایبری از اشخاص دیپلماتیک که عضوی از جمهوری‌های پس از اتحاد جمایر شوروی هستند و به عنوان کشورهای مستقل مشترک المنافع شناخته می‌شوند، استفاده می‌شود. این محققان گفتند Reductor ارتباط نزدیکی با تروجان COMpfun دارد. علاوه بر این، تحقیقات بیشتر در این زمینه نشان داد که تروجان COMpfun احتمالاً به عنوان بارگیر(Downloader) در یکی از طرح‌های توزیع استفاده می‌شود. بر اساس این شباهت‌ها، این تیم کاملاً مطمئن هستند که این بدافزار جدید توسط نویسنده‌گان COMPFUN ساخته شده است. بدافزار COMPFUN در ابتدا توسط G-DATA در سال ۲۰۱۴ ثبت شد. اگرچه G-DATA مشخص نکرد که چه کسی از این بدافزار استفاده می‌کند، اما کاسپرسکی به طور آزمایشی آن را براساس آسیب شناسی با Turla APT مرتبط کرده است. اندازه‌گیری‌های کاسپرسکی نشان می‌دهد که کمپین فعلی با استفاده از Reductor از انتهای آوریل ۲۰۱۹ آغاز شده و در زمان نوشتن این گزارش (آگوست ۲۰۱۹) همچنان فعال بوده است. اهداف در روسیه و بلاروس شناسایی شده اند.



حقوقان گفتند، آنچه که Reductor را بسیار هوشمندانه جلوه می‌دهد، این است که چگونه مهاجمان توانسته‌اند بدافزارها را روی سیستم‌های هدفمند نصب کنند و چگونه آنها موفق به جلوگیری از عملکرد درست سیستم محافظت از HTTPS شده‌اند.

نحوه انجام حمله

تاکنون دو طرح آلودگی اولیه برای حمله ثبت شده است:

- ۱ با آلوده کردن نرم افزارهای رایج مدیریت دانلود فایل از اینترنت (**IDM**, **WinRAR** و غیره) شیوع پیدا می‌کند. این حقوقان در بخشی عنوان کرده‌اند که ظاهراً مهاجمان هنگامی که کاربران کامپیوتر در حال دانلود کردن از وب سایت‌های قانونی هستند قادر به وصل شدن به نرم افزارهای درست هستند. آن‌ها گفتند: "نصب کنندگان نرم افزار، از وب سایت‌های warez روی **HTTP** که دانلود رایگان نرم افزارهای دزدی را ارائه می‌دهند، آمده‌اند. این در حالی است که نصب کنندگان نرم افزارهای نسخه‌های اصلی آلوده نشده‌اند، آنها به رایانه‌های شخصی قربانیان که دارای بدافزار هستند، پایان می‌دهند.
- ۲ یا اینکه با استفاده از توانایی **COMpfun** در دانلود فایل‌ها در میزبان‌های آلوده که قبلًاً آلوده شده‌اند شیوع پیدا می‌کند

حقوقان به این نتیجه رسیدند که جایگزینی نصب نرم افزار در برنامه‌های در حال اجرا اتفاق می‌افتد و "اپراتورهای Reductor کانال شبکه هدف را کنترل می‌کنند."

چرخه آلوده سازی:

نحوه علامت زدن توافق TLS بدون حتی لمس کردن ترافیک: این بدافزار گواهی دیجیتالی را از بخش داده خود به میزبان هدف اضافه می‌کند و به اپراتورها اجازه می‌دهد تا گواهی‌های اضافی را از راه دور از طریق لوله نامگذاری شده اضافه کنند. هنگامی که یک سیستم آلوده شود، Reductor به دنبال ارتباطات اینترنتی می‌رود. این کار را با "وصله کردن" تولید کننده‌ی اعداد تصادفی مرورگر انجام می‌دهد که برای رمزگذاری ترافیک بین مرورگر کاربر و یک وب سایت از طریق HTTPS استفاده می‌شود. راه حلی که توسعه دهنده‌گان Reductor برای نشان دادن ترافیک TLS یافتند، هوشمندانه ترین بخش است. آنها به هیچ وجه بسته‌های شبکه را لمس نمی‌کنند. در عوض توسعه دهنده‌گان از کد منبع فایرفاکس و کد باینری Chrome برای وصله 'client random' تولید کننده اعداد شبه صادفی (PRNG) مربوطه در حافظه فرآیند استفاده کردند. مرورگرها در ابتدای توافق TLS از PRNG از جای تولید دنباله 'client random' برای بسته‌های شبکه استفاده می‌کنند به عبارت دیگر، مهاجمان به جای تلاش برای دستکاری در بسته‌های شبکه، مرورگرهای Firefox و Chrome و توابع تولید کننده اعداد تصادفی آنها را هدف قرار می‌دهند.

شناسه رمزگذاری شده منحصر به فرد مبتنی بر سخت افزار و نرم افزار را برای قربانیان به این قسمت 'client random' اضافه می‌کند. به منظور وصله کردن توابع PRNG سیستم، توسعه دهنده‌گان از یک جداساز طول دستورالعمل Intel تعبیه شده استفاده کردند.

```
static SECStatus
ssl3_GetNewRandom(SSL3Random random)
{
    SECStatus rv;

    rv = PK11_GenerateRandom(random, SSL3_RANDOM_LENGTH);
    if (rv != SECSuccess) {
        ssl_MapLowLevelError(SSL_ERROR_GENERATE_RANDOM_FAILURE);
    }
    return rv;
}
```

شکل I - تولید اعداد تصادفی

```
/* Generate a new random if this is the first attempt. */
if (type == client_hello_initial) {
    rv = ssl3_GetNewRandom(ss->ssl3.hs.client_random);
    if (rv != SECSSuccess) {
        goto loser; /* err set by GetNewRandom. */
    }
}

if (ss->vrange.max >= SSL_LIBRARY_VERSION_TLS_1_3) {
    rv = tls13_SetupClientHello(ss, type);
    if (rv != SECSSuccess) {
        goto loser;
    }
}
```

شکل 2 - تولید اعداد تصادفی در اولین تلاش

همان طور که در شکل های ۱ و ۲ مشاهده می کنید به منظور وصله کردن توابع حافظه PRNG مرورگر و اضافه کردن یک شناسه‌ی کاربری واحد به توافق TLS، توسعه دهنده‌گان Reductor ناچار به تجزیه و تحلیل Chrome و Firefox بودند.

تولیدکننده اعداد شبه تصادفی (PRNG) در تمام رمزنگاری‌ها استفاده می‌شود. در این حالت، هنگام ایجاد یک اتصال HTTPS امن بین مشتری و سرور یا مرورگر و وب سایت استفاده می‌شود. یک مرورگر و وب سایت، یک توافق TLS را ایجاد می‌کنند و تولید کننده اعداد شبه تصادفی یک "pre-master secret" (یا شماره) تصادفی ایجاد می‌کند که برای امنیت اتصال استفاده می‌شود. "pre-master secret" باید غیرقابل پیش‌بینی باشد تا یک اتصال ایمن برقرار باشد.

پیش‌بینی اعداد تصادفی

در اینجاست که Reductor وارد عمل می‌شود و قادر به تولید پیش‌بینی اعداد غیرقابل پیش‌بینی است. "مرورگرها از PRNG برای تولید دنباله‌ی 'client random' در ابتدای توافق TLS برای بسته شبکه استفاده می‌کنند. محققان کسپرسکی توضیح داده‌اند که Reductor شناسه رمزگذاری شده و سخت افزاری منحصر به فرد رمزنگاری شده و نرم افزار مبتنی بر تعیین کننده‌ی هویت قربانیان را برای این 'client random' اضافه می‌کند.

چرا آلودگی در برنامه‌های در حال اجرا رخ داده است؟

از آنجا که ما نمی‌دانیم که در سمت "سرور" چه اتفاقی می‌افتد، ما فقط می‌توانیم به تجزیه و تحلیل "مشتری" اعتماد کنیم. به منظور تمايز بین توافق‌های مورد علاقه از همه‌ی ترافیک‌های TLS، اپراتورهای کمپین ابتدا باید این قسمت "hello client" را رمزگشایی کنند. این بدان معناست که اپراتورها به نوعی باید به ترافیک هدف دسترسی داشته باشند. بدافزار Reductor خودش حمله‌ی مرد میانی (MitM) را انجام نمی‌دهد. با این حال، فرضیه‌ی اولیه این بود که گواهینامه‌های نصب شده ممکن است با شناسه منحصر به فرد موجود در توافق که ترافیک مورد علاقه را مشخص می‌کند حملات MitM به ترافیک TLS و زمینه 'client random' را تسهیل کنند.

طبق مشاهدات ثبت شده توسط محققان امنیتی، نصب کننده‌های آلوده از وب سایت‌های HTTPS warez دانلود می‌شوند اما همانطور که اغلب اتفاق می‌افتد، خود فایل‌ها از طریق HTTP بدون رمزگذاری دانلود می‌شوند. این باعث می‌شود که در طی فرایند دانلود، فایل‌ها را با فایل‌های مخرب جایگزین کنند. جالب است بدانید که داده‌های پیکربندی متعلق به برخی از وب سایت‌های قانونی بسیار مشهوری است. همچنین محققان فکر نمی‌کردند که سایتها به عنوان سرورهای کنترل به خطر بیافتدند. در هر صورت، در ابتدا نمی‌دانستند که چگونه نصب کننده‌ها آلوده می‌شوند، زیرا فایل‌های دانلود شده‌ی اصلی برای تجزیه و تحلیل در وب سایت‌های warez در دسترس نبودند و همیشه این احتمال وجود داشت که نصب کننده‌ها از زمانی که دانلود می‌شوند در وب سایت آلوده شده‌اند.

بررسی‌های اخیر در مورد Reductor سرنخ‌های دیگری را کشف کرده است. این بار نمونه‌ها دوباره از وب سایت‌های warez دانلود شد، اما محققان نمی‌توانستند تأیید کنند که در این مورد جدید، نصب کننده‌های اصلی آلوده نیستند. این به ما اجازه می‌دهد تا تأیید کنیم که اپراتورهای Reductor روی کانال شبکه هدف کنترل خاصی دارند و می‌توانند نصب کننده‌های مشروع را با موارد آلوده در حال اجرا جایگزین کنند.

ویژگی‌های Reductor

نویسنده‌گان بدافزار خلاق هستند و حتی گاهی به نظر می‌رسد کمی سرگرم کننده هستند. به عنوان مثال، یکی از دامنه‌های وب که آنها برای COMpfun (نام شناخته شده عمومی) استفاده می‌کنند compfun[.]net است. در زیر خلاصه‌ای از انواع مختلف حملات نشان داده شده است:

	Initial infection	Escalation, detection avoidance	Main payload
Malware	COMpfun Trojan	Reducer dropper-decryptor	Reducer Trojan
Process	One of the browsers	Same browser	lsass.exe
Persistence	COM CLSID hijacking	Auxiliary module, N/A	LSA notification package
Net encryption	AES 128	Local module, N/A	AES 128

همانطور که قبلاً نیز اشاره شد، دو روش مختلف وجود دارد که مهاجمین برای پخش Reductor از آن استفاده می‌کنند. در سناریوی اول، مهاجمان از نصب کننده‌های نرم افزاری آلوده با نسخه‌های ۳۲ و ۶۴ بیتی استفاده می‌کنند. این نصب کننده‌ها ممکن است برای IDM، فعال ساز Office و غیره باشد. در سناریوی دوم، هدافتی که قبلاً با تروجان COMpfun آلوده شده‌اند، برای ادامه کار از COM CLSID استفاده می‌کند. پس از ورود به فضای آدرس مرورگر، تروجان می‌تواند دستور دانلود ماژول‌های اضافی از C2 را دریافت کند. در نتیجه، مرورگر هدف Reductor را دانلود می‌کند. در جدول زیر سبک کد نویسی در تمام ماژول‌ها نشان داده شده است.

ویژگی	توضیحات
ذخیره سازی رشته‌ها	تمام رشته‌های مورد استفاده، مانند نام عملکرد برای حل آدرس‌های پویا، توسط توابع کوچک برمی‌گردند. توسعه دهنده‌گان احتمالاً آنها را با استفاده از دستور العمل #define C preprocessor به اجرا درآورده‌اند.
آدرس تابع با دقت پویا	برای هر کتابخانه پویا، توسعه دهنده‌گان یک تابع مستقل و یک ساختار سفارشی برای ذخیره سازی آدرس تابع خود برای استفاده بیشتر پیاده سازی کرده‌اند.
استفاده ای گسترده از ساختارهای مرسوم	توسعه دهنده‌گان برای هر کار از ساختارهای مرسوم استفاده می‌کنند: ارتباط C2، همگام سازی نخ (thread)، حل آدرس‌های توابع سیستم و غیره.

هش کردن اثر انگشت سیستم در داخل 'client random' متعلق به TLS

همانطور که پیش از این گفته شد، Reductor شناسه‌ی قربانی خود را در بسته‌های TLS اضافه می‌کند. اولین هش چهار بایت (cert_hash) با استفاده از همه گواهی نامه‌های دیجیتالی Reductor ساخته شده است. برای هر یک از آنها، مقدار اولیه‌ی هش، شماره نسخه‌ی X509 است. سپس آنها به ترتیب با تمام مقادیر چهار بایت از شماره سریال XOR می‌شوند. همه‌ی هش‌های حساب شده با یکدیگر XOR می‌شوند تا نمونه نهایی را بسازند. اپراتورها این مقدار را برای هر قربانی می‌دانند، زیرا با استفاده از گواهینامه‌های دیجیتال آنها ساخته شده است.

هش چهار بایت (hwid_hash) مبتنی بر ویژگی‌های سخت افزاری هدف یعنی: تاریخ و نسخه SMBIOS و نسخه BIOS Video و شناسه حجم دیسک سخت است. اپراتورها این مقدار را برای هر قربانی می‌دانند زیرا برای پروتکل ارتباطی C2 استفاده می‌شود. در نتیجه ساختار ۱۶ بایت مرسوم برای فریب مقادیر تولید شده توسط PRNG اصلی مطابق زیر است:

```

1 struct client_hello_system_fingerprint {
2     DWORD initial_xor_key; // First four bytes generated by original system PRNG function
3     DWORD predefined_const; // Set to 0x45F2837D
4     DWORD cert_hash; // Reductor's digital certificates hash
5     DWORD hwid_hash // Target's hardware hash
6 };

```

سه قسمت آخر با استفاده از چهار بایت اول رمزگذاری می‌شود (کلید اولیه XOR PRN). در هر دور، کلید XOR با الگوریتم (MUL 0x48C27395 MOD 0x7FFFFFFF) تغییر می‌کند. در نتیجه، بایت‌ها شبه تصادفی باقی می‌مانند، اما با شناسه‌ی میزبان منحصر به فرد در داخل رمزگذاری شده است.

وصله کردن PRNG

جدول زیروصله‌ی کمکی و توابع سیستم PRNG را نشان می‌دهد.

كتابخانه	توابع وصله شده	ويژگي ها
توابع کمکی		
ذخیره داده‌های کمکی مانند شناسه نخ فعلی و تعداد علامت (tick) کنونی.	RtlReleaseResource()	“ntdll.dll”

اگر باید "client hello" کپی شود، باید cert_hash و hwid_hash را بشمارید، بایت‌های منبع را به ساختار client_hello_system_fingerprint رمزگذاری شده‌ی تغییر دهید و با memcpy اصلی تماس بگیرید	memcpy()	
صرفه جویی در وقت از ۱ ژانویه ۱۹۷۰ سپری شده است	time64()	یکی از کتابخانه‌های زمان C اجرای
	GetSystemTimeAsFileTime()	kernel32.dll" یا "kernelbase.dll"
توابع PRNG		
با تابع PRNG اصلی تماس بگیرید و کلید XOR اولیه را از نتیجه آن تولید کنید. نتیجه PRNG را تغییر دهید: بایت هفتم را به ۱ تنظیم کنید، سپس .x45F2837D و hwid و هش‌های cert را ذخیره کنید. نتیجه را رمزگذاری کنید و به جای PRN اصلی، آن را برگردانید. این بر حسب ssl3_SendClientHello () -> ssl3_GetNewRandom (ss-> ssl3.h.s.client_random) بر تماس‌ها تأثیر می‌گذارد	PK11_GenerateRandom()	"nss3.dll"
کلامبرداری از تابع این سیستم PRNG به روش مشابه با برخی تغییرات جزئی انجام می‌شود.	CryptGenRandom()	"advapi32.dll"
	BCryptGenRandom()	"bcrypt.dll"
تابع PRNG را با استفاده از الگوی کد باینری آن پیدا کنید و مانند تمام موارد ذکر شده آن را وصله کنید.	PRNG function	"chrome.dll"

وصله‌ی Firefox nss3.dll PK11_GenerateRandom() که برای فایرفاکس وصله می‌کند. منبع این کتابخانه در دسترس عموم قرار داده شده است. وصله‌ی PK11_GenerateRandom() در /security/nss/lib/ssl/ssl3con.c ثابت شده است. بنابراین کد Reductor که به SSL3_RANDOM_LENGTH فراخوانی می‌شوند تغییر می‌دهد، و داده‌های تصادفی اصلاح شده را با اثر انگشت ssl3_GetNewRandom() رمزگاری شده در داخل دریافت می‌کند. در این حالت، تابع فراخوان دهنده به ssl3_GetNewRandom(ss->ssl3.h.s.client_random) برای توافق ارتباط اولیه است. ssl3_SendClientHello()

نویسنده‌گان بدافزار توافق TLS، برای تأثیرگذاری() PK11_GenerateRandom() را درون حافظه فرآیند وصله کردند. وصله() همچنین بر تولید هر بردار اولیه 256 (IV) بیتی (۳۲ بایت) تأثیر می‌گذارد، برای مثال، برای AES 256 در() ssl_SelfEncryptProtect() یا سایر توابع رمزنگاری شده در کتابخانه‌های Firefox NSS توسط مورد استفاده قرار گرفته است. از نظر ما، این می‌تواند یک اثر جانبی باشد که بدون هدف اضافی است. Reductor

گواهینامه‌های دیجیتال نصب شده

نمونه‌های کاهش دهنده دارای گواهینامه‌های رمزگذاری شده DER ریشه X509v3 در بخش data هستند تا روی میزبان هدف اضافه شوند. این بدافزار همچنین می‌تواند از طریق لوله نامگذاری شده گواهینامه‌های اضافی را از اپراتورها دریافت کند.

Certificate SHA1 fingerprint	CA for root cert	Valid till (GMT)
119B2BE9C17D8C7C5AB0FA1A17AAF69082BAB21D	ie-paypal	2031.11.17 22:56:10
546F7A565920AEB0021A1D05525FF0B3DF51D020	GeoTrust Rsa CA	2031.11.17 22:56:10
959EB6C7F45B7C5C761D5B758E65D9EF7EA20CF3	GeoTrust Rsa CA	2031.11.17 22:56:10
992BACE0BC815E43626D59D790CEF50907C6EA9B	VeriSign, Inc.	2031.11.17 22:56:10

```

Certificate:
Data:
    Version: 3 (0x2)
    Serial Number:
        fa:9b:b7:53:21:86:97:bd:ed:1a:8c:85:59:fb:f6:94
    Signature Algorithm: sha1WithRSAEncryption
    Issuer: C = EN, CN = GeoTrust Rsa CA, O = GeoTrust Rsa CA
    Validity
        Not Before: Oct 23 22:56:10 2011 GMT
        Not After : Nov 17 22:56:10 2031 GMT
    Subject: C = EN, CN = GeoTrust Rsa CA, O = GeoTrust Rsa CA
    Subject Public Key Info:
        Public Key Algorithm: rsaEncryption
            RSA Public-Key: (2048 bit)
                Modulus:
                    00:d1:02:fa:c5:94:71:f2:45:4e:80:b9:ee:08:61:
                    ed:6b:c6:2c:3a:df:c7:99:48:a7:4c:ab:64:31:22:

```

شکل ۳ - یکی از گواهی‌های رمزگشایی CA X509v3 در داخل بدافزار Reductor

C2 ارتباطات

همه ارتباطات C2 در یک نخ (thread) بدافزار مستقل به کار برد همیشوند. بدافزار Reductor سپس جستجوگرهای HTTP POST را به اسکریپت‌های query.php در C2 هایی که در پیکربندی آن ذکر شده

است ارسال می‌کند. جستجو POST حاوی شناسه سخت افزاری منحصر به فرد هدف است که با AES 128 رمزگذاری شده است. C2 یکی از دستورات رمزگذاری شده زیر را برمی‌گردد.

به منظور وصله کردن (یا دستکاری) توابع PRNG مورد هدف، توسعه دهندهان نرم افزارهای مخرب از یک جداساز کوچک تعبیه شده در طول دستورالعمل Intel به عنوان بخشی از توالی حمله استفاده کردند. این کار به آنها اجازه می‌دهد تا به جای بسته‌های TLS از یک 'شناسه قربانی' استفاده کنند.

محققان کسپرسکی گفتند: "حمله کننده‌ها این مقدار را برای هر قربانی می‌دانند، زیرا با استفاده از گواهی‌های دیجیتالی آنها ساخته شده است. همچنین اجرا کننده‌ی تهدید تمام اطلاعات و اقدامات انجام شده با این مرورگر را دریافت می‌کند، در حالی که قربانی همچنان مظنون چیزی نیست و اطلاعی از حمله ندارد."

دستورات C2	ویژگی‌ها
hostinfo	گرفتن نام میزبان
gettimeout	مقدار زمان پایان را از مقدار رجیستری مربوطه دریافت کنید
options	رشته‌ها را تجزیه کرده و مقادیر مربوطه را در ثبات‌های سیستم تنظیم کنید. تاکنون فقط از یک گزینه پشتیبانی می‌شود - زمان پایان
domainlist	دامنه‌های فعلی C2 را که توسط هدف استفاده می‌شود انتقال دهید
downfile	دانلود فایل مورد علاقه
upfile	بارگذاری فایل مورد علاقه
execfile	فرآیندی را ایجاد کنید که فایل ذکر شده را اجرا کند
nop	کاری نکن. احتمالاً برای بررسی ارتباط با هاست استفاده می‌شود
kill	گواهی‌های دیجیتالی نصب شده، فایل‌ها، کوکی‌ها (cookie) و مقادیر رجیستری سیستم از جمله موارد مربوط به ماندگاری بسته اعلان COM CLSID یا LSA را حذف کنید
deletefile	فایل را در یک مسیر مشخص حذف کنید
certlist	گواهی‌های دیجیتالی نصب شده روی هدف را تمدید کنید

Kurt Baumgartner، محقق امنیتی در کسپرسکی، خاطرنشان کرد: "شناسه منحصر به فردی که Reductor توافق هر جلسه TLS اضافه می‌کند می‌تواند به شناسایی منبع جلسه روی سیم کمک کند، در حالی که اضافه کردن و حذف گواهی‌های ریشه می‌تواند بی‌سر و صدا به رمزگشایی این ارتباطات قطع شده کمک کند. به عبارت دیگر، این گروه بسیار علاقه مند به دسترسی مخفی به محتوای ارتباط رمزگذاری شده، اعتبار احراز هویت و به طور کلی اطلاعات بسیار حساس هستند."

همچنین عنوان شده که علاوه بر حفظ دسترسی مداوم، این تنوع در توابع کتابخانه رمزگاری، وصله گذاری، علامت گذاری TLS، اصلاح و دسترسی گواهی ریشه را به عنوان یک تلاش بالقوه برای تسهیل حملات TLS نمایان می‌کند.

توسعه دهنده‌گان بدافزار Reductor با تحلیل سورس کدهای مرورگرهای فایرفاکس و کروم توانایی دستکاری تایع مولد اعداد تصادفی مرورگر و اضافه نمودن شناسه کاربر در دست تکانی TLS را عملی نموده اند.

نتیجه گیری

در گذشته Turla روش‌های ابتکاری بسیاری را برای تحقق اهداف خود نشان داده است، مانند استفاده از زیرساخت‌های ماهواره‌ای ریوده شده. این بار، اگر ما درست بگوییم که Turla بازیگر این موج جدید از حملات است، پس با Reductor روشی بسیار جالب را برای علامت گذاری در TLS رمزگذاری شده میزبان با وصله Turla مرورگر بدون تجزیه بسته‌های شبکه به کار گرفته است. قربانی این کمپین جدید با علایق قبلی Reductor مطابقت دارد. هیچ عملکرد MitM در نمونه‌های بدافزار مورد بررسی مشاهده نشده است. با این حال، قادر به نصب گواهینامه‌های دیجیتال و علامت گذاری در TLS اهداف است. از نصب کننده‌های آلووده برای آلودگی اولیه از طریق دانلود HTTP از وب سایتهای warez استفاده می‌کند. با این واقعیت که فایل‌های اصلی در این سایت‌ها آلووده نیستند، همچنین به شواهدی از دستکاری بعدی در ترافیک اشاره دارد.

باومگارتنر یکی از اعضای تیم تحقیقاتی گفته است که وی قبلاً ندیده بود که توسعه دهنده‌گان بدافزار با این روش درگیر رمزگذاری مرورگر باشند. وی همچنین اشاره کرد، سطح دسترسی که توسط خالق Reductor نشان داده شده است، نشان می‌دهد که یک سازمان کاملاً حرفه‌ای، معمولاً با دولتها در ارتباط هستند. باومگارتنر گفت: "ما از کلیه ی سازمان‌هایی که با داده‌های حساس کار می‌کنند، هشیار باشند و بررسی‌های امنیتی منظم و کامل را داشته باشند."

فایل هش

- 27CE434AD1E240075C48A51722F8E87F

- 4E02B1B1D32E23975F496D1D1E0EB7A6
- 518AB503808E747C5D0DDE6BFB54B95A
- 7911F8D717DC9D7A78D99E687A12D7AD
- 9C7E50E7CE36C1B7D8CA2AF2082F4CD5
- A0387665FE7E006B5233C66F6BD5BB9D
- F6CAA1BFCCA872F0CBE2E7346B006AB4

دامنه و IP ها

- adstat.pw
- bill-tat.pw

مراجع

- 1 "New Reductor Malware Hijacks HTTPS Traffic," <https://threatpost.com/new-reductor-malware-hijacks-https-traffic/148904/>.
- 2 " COMpfun successor Reductor infects files on the fly to compromise TLS traffic ", <https://securelist.com/compfun-successor-reductor/93633/>