MWS Cup 2016 課題2: 静的解析

中津留 勇 2016/12/07















•静的解析を通じ

マルウェアを正しく理解する

最新情報を得る

実務に近い作業



MWS Cup 2016 課題2 解説

#



Tick/Daserf

•日本国内で数年前から発生していた標

的型攻撃



Symantec Official Blog

Tick cyberespionage group zeros in on Ja

Compromised websites and spear-phishing emails used to infec

Jon_DiMaggio

By: Jon_DiMaggio IIII SYMANTICE EMPLOYEE

in 73

View Profile



http://www.symantec.com/connect/blogs/tick-cyberespionagegroup-zeros-japan

標的型攻撃に用いられるマルウェア、 Daserfとは

Daserf はパックドア機能を有するマルウェアで、Nioupale とも呼ばれています。Daserf については、 2016 年 5 月に Symantec がプログ^ドで報告していますが、それまではセキュリティペンダによる報告 はほとんどなく、このマルウェアの存在自体、広く知られているとは言えない状況でした。一方、ラック は 2013 年 1 月頃以降に対応した複数の標的型攻撃事業において Daserf を確認しており、これらの分 析を続けてきました。その結果、Daserf が日本の重要インフラを標的とした攻撃者に使用され、長期間 にわたって標的組織に潜伏しつつ活動している可能性が高いことが明らかになりました。

図1は、ラックが対応した事案において Daserf が使われた業種を分類したグラフです。グラフ外周 右側の枠に含まれるのが重要インフラに属する業種^{III}で、56%と過半数を占めていることがわかります。 外周左側の枠は重要インフラで利用される機器を製造する事業者で、これらを含めるとすべての事業が 重要インフラに直接的、間接的に関連していることがわかります。このことから、Daserf を使う攻撃者は、 少なくとも日本においては重要インフラやその関連企業をターゲットとしている可能性が高いと考えられ ます。



http://www.lac.co.jp/security/report/pdf/20160802_cgview _vol2_a001t.pdf SecureWorks 5





ポイント

難しく捉えない

アセンブリ言語そのものは単純

分かりやすい情報を探す

• 文字列、定数、API

すべてのコードを読まない

• 終わりません



1. コード難読化

難読化が行われている箇所を探す –何が「普通のコード」かを知っておく必要 がある

004232A0		public :	start
004232A0	start	proc nea	ar
004232A0	000	push	ebp
004232A1	004	mov	ebp, esp
004232A3	004	add	esp, 0FFFFFF0h
004232A6	014	mo∨	eax, offset dword_423208
004232AB	014	call	<pre>Sysinit::linkproc InitExe(void *)</pre>
004232B0	014	xor	eax, eax
004232B2	014	push	ebp
004232B3	018	push	offset loc_423326
004232B8	01C	push	dword ptr fs:[eax]
004232BB	020	mov	fs:[eax], esp
004232BE	020	sub	esi, 7
004232C1	020	add	eax, ecx
004232C3	020	dec	ebx
004232C4	020	jmp	short loc_4232E6





•答えはすぐ下に

CODE:004232C3 020



9

CODE:004232C4 020		jmp			
CODE:004232C4 CODE:004232C6 020	,	dw 0C24			
CODE:004232C8 020		dd 0F303	AD9Ft	7F8E6h, 1DD	5589Ah 58662
CODE:004232C8		dd 0DF0E	B6BE ODFO	B6E65h	,
CODE:004232E4 020		db 65h,	6Eh		
CODE:004232E6	;				
CODE:004232E6					
CODE:004232E6	loc_4232E6:			; CODE	XREF: start+2
CODE:004232E6 020		add	ebx, 1		/
CODE:004232E9 020		add	esi, 3		
CODE:004232EC 020		sub	eax, ecx		
CODE:004232EE 020		add	esi. 4		
CODE:004232F1 020		jmp	short loc_4	23313	
CODE:004232F1	;				
CODE:004232F3 020		db 6Fh			
CODE:004232F4 020		dd 8263B	30F7h, 0BF8C	3995h, 51C1	A1B9h, 0BA881
CODE:004232F4		dd 5D0C9	947Dh, 5DB96	BDDh	
CODE:00423310 020		db 0DDh,	6Bh, 0B9h		
CODE:00423313	;				
CODE:00423313					
CODE:00423313	loc 423313:			; CODE	XREF: start+
CODE:00423313 020		call	sub_420534		
				Se	cure Works
	CODE:004232C4 020 CODE:004232C4 CODE:004232C6 020 CODE:004232C8 020 CODE:004232C8 020 CODE:004232C8 020 CODE:004232E6 CODE:004232E6 CODE:004232E6 020 CODE:004232E6 020 CODE:004232E7 020 CODE:004232E1 020 CODE:004232E1 020 CODE:004232E1 020 CODE:004232E1 020 CODE:004232E4 020 CODE:004232E4 020 CODE:004232E4 020 CODE:00423310 020 CODE:00423313 CODE:00423313 020	CODE:004232C4 020 CODE:004232C4 ; CODE:004232C6 020 CODE:004232C8 020 CODE:004232C8 020 CODE:004232E4 020 CODE:004232E6 ; CODE:004232E6 Loc_4232E6: CODE:004232E6 020 CODE:004232E9 020 CODE:004232E9 020 CODE:004232E1 020 CODE:004232F1 020 CODE:004232F3 020 CODE:004232F4 020 CODE:004232F4 020 CODE:00423313 ;	CODE:004232C4 020 jmp CODE:004232C4 ;	CODE:004232C4 020 jmp CODE:004232C6 020 dw 0C2A CODE:004232C8 020 dd 0F303AD9Fh CODE:004232C8 020 dd 0DF0B6BE CODE:004232C8 020 db 65h, 6Eh CODE:004232E6 ;	CODE:004232C4 020 jmp Jmp Jmp CODE:004232C4 ;

dec

1. コード難読化

•API 呼び出しの難読化も

004200C1 <mark>408</mark>	push	offset alnte	; "Inte"
		eax, [ebp+ProcN	ame]
0042 又子列を分割し		eax	; lpString1
		lstrcpyA_0	
<u>0042</u>		offset aRnet	; "rnet"
0042		ebp+ProcN	ame
			; lpString1
0042(_	lstrcatA_0	
004200E3 408	push	offset aConn	; "Conn"
004200E8 40C	lea	eax, [ebp+ProcN	ame
004200EE 40C	push	eax	; lpString1
004200EF 410	call	lstrcatA_0	
004200F4 408	push	offset aEcta	; "ectA"
		eax, Lepp+ProcN	amej
動的な名前解決をする	5 1	eax	; lpstring1
		LSTICATA Ø	
ことぐ API 名か見ス	- ih	eax, Leop+Proch	
		eax Cebp+hModu	, UPProcName
よいようにしている。			· bModule
		GetProcAddress	0
00420115 408	mov	ds:dword 425F98	eax
		d5. dil010_1251 90	
			Secure Works
			A Dell Company

10

2. 暗号アルゴリズム

•AES, DES, 3DES, RC4, TEA?

r	CODE:004198B0 120	jl	loc_419955
. •	CODE:004198B6 120	inc	eax
	CODE:004198B7 120	mov	[ebp+var_18], eax
	CODE:004198BA 120	mov	[ebp+var_10], 0
i	CODE:004198C1		
	CODE:004198C1	loc_4198C1:	; CODE XREF: sub_41
	CODE:004198C1 120	inc	[ebp+var_1A]
	CODE:004198C4 120	xor	eax, eax
	CODE:004198C6 120	mov	al, [ebp+var_1A]
	CODE:004198C9 120	mov	al, [ebp+eax+var_11A]
	CODE:004198D0 120	mov	[ebp+var_11], al
1	CODE:004198D3 120	mov	al, [ebp+var_11]
	CODE:004198D6 120	add	[ebp+var_19], al
	CODE:004198D9 120	xor	eax, eax
	CODE:004198DB 120	mov	al, [ebp+ <mark>var_19</mark>]
	CODE:004198DE 120	mov	al, [ebp+eax+var_11A]
	CODE:004198E5 120	xor	edx, edx
	CODE:004198E7 120	mov	dl, [ebp+var_1A]
	CODE:004198EA 120	mov	[ebp+edx+var_11A], al
	CODE:004198F1 120	xor	eax, eax
	CODE:004198F3 120	mov	al, [ebp+var_19]
1	CODE:004198F6 120	mov	dl. Febp tvar 117



2. 暗号アルゴリズム

各選択肢の調査

- AES: SPN構造のブロック暗号
- DES、3DES: Feistel構造のブロック暗号
- RC4: ストリーム暗号
- •TEA: Feistel構造のブロック暗号

アセンブリ言語を読み特徴を抽出

- sub_41978C を呼んでから、XOR のループ
- •AES などで使用される定数を参照していない
- •1バイトずつ XOR していてストリームっぽい



2. 暗号アルゴリズム



暗号アルゴリズムは RC4



・暗号なのかエンコードなのか、そして 鍵や変換テーブルは何か

004144A4	000		push	ebp			
004144A5	004		mov	0041706F	0C4	lea	eax, [ebp+String1]
004144A7	004		add	00417075	0C4	mov	edx 80h
004144AD	0B4		push	0041707A	0C4	call	
004144AE	0B8		mov	0041707F	004	nush	offset aGklmon Ø : "GKLMon"
004144B1	0B8		mov	00117091	001	loo	o_{2} [obp+String1]
004144B4	0B8						eax, [ebp-scringr]
004144B7	0B8		^7±	, <u>, , , , , , , , , , , , , , , , , , </u>			eax , tpstringi
004144B9	0B8		報士に	- (エ2)	招丁一		LSTICDYA_0
004144BA	0B8					/////	offset a@r6vqb_0 ; "qr6v@B"
004144BA	0.00	;	+ > +		7 1		eax, [ebp+String1]
004144BC	0B8		ようる	卜入于	グリ		; lpString1
00414404		;					cstrcatA_0
004144D4		1 44.44					offset aRswxyz0h_0 ; "RSwxyz0H"
00414404	000	LOC_414404:	- 44	004170A6	0C8	lea	eax, [ebp+String1]
00414404	0B8		add	004170AC	0C8	push	eax ; lpString1
00414407	0D0		sub	004170AD	0CC	call	lstrcatA 0
00414409	000		Jiiib	004170B2	0C4	push	offset a1234zabt 0 : "1234ZabT"
004144DB	ARS	,	dh ORDh	004170B7	0C8	lea	eax. [ebp+Strino1]
004144DC	ARS		dd 7406	004170BD	008	nush	eax : lnString1
004144DC	000		dd 0054	004170BF	9CC	call	lstrcatA 0
00414500	ØR8		dh 007h	00417002	000	nuch	offset aCdefo789 0 : "cdefo789"
00414503	000	•		00417000	004	loo	ony [obp+Stming1]
00111505		3		00417000		lea	eax, [eop+string1]
				004170CE	000	push	
				004170CF	000	call	ISTICATA_0
							Secure Works 14
							A Dell Company

•具体的な処理を「さらっと」読み解く

271
.~/]
cl
_20]
19
: 147
271
- /]
267
_
_2C]
9
: 147
267
S 1

5





・具体的な処	理を	「さらっと」読み解く
0041721A 0C4	mov	edx, [ebp+var_4]
0041721D 0C4	mov	eax, offset dword_417308
00417222 0C4	call	linkprocLStrPos
00417227 0C4	mov	
0041722A 0C4	cmp	0v21 - I
0041722E 0C4	jz	0/21 - :
00417230 0C4	mov	$P_{2} = (1 + 1)^{2}$
00417233 0C4	sub	Daseby UNIT 1 22
00417236 0C4	inc	
00417237 0C4	mov	[ebp+var_10], eax
0041700417300		dd b EEEEEEh, 1
00417		
00417308	dword_	_41/308 dc 21h

変換テーブル: GKLMopqr6vQBRSwxyz0H1234ZabTcdefg789^/CDAENOPUIVWYJhijklXstu5mnF!



•Daserf が実行したコマンドの結果が 暗号化される方式と同じ方式で暗号化 した文字列の復号



・デコードスクリプトの実装 -問2、3の解析結果 + α で復号可能

00419C98 1134	lea	edx, [ebp+var_18]
00419C9B 1134	mov	eax, [ebp+arg_8]
00419C9E 1134	call	sub_41999C
0041 <mark>9CA3 1134</mark>	mov	[ebp+lpAddress], eax
0041	lea	ecx, [ebp+var_1C]
	mov	edx, [ebp+var_18]
0041 呼び	mov	<pre>_eax, [ebp+lpAddress]</pre>
0041	call	sub_4144A4

変則 Base64



•sub_41999C の前半

00419A44	438 push	offset aRtlco	; "RtlCo"		
00419A49	43C lea	eax, [ebp+Pro	cName		
00419A4F			; lpString1		
00419A50	D+1Compose	Duffon			
00419A55	RETCOmbliess	burren	; "mpre"		
00419A5A	「一」	5	:Name]		
00419A60	「「「」」	1	; lpString1		
00419A61					
00419A00	430	oay Cobp+Dro	, SSD"		
00419A0B	43C tea		· lnString1		
00419472	440 00419B24	450	mov	eax.	[ebp+var 8]
00419A77	438 00419B27	450	mov	eax,	[eax]
00419A7C	43C 00419B29	450	nuch	eav,	
00419A82	430 00410024		push	Cax	Cobplyon 117
00419A83	440 00419B2A	454		eax,	[ebp+var_14]
00419A88	438 00419B2D	454	pusn	eax	
00419A8E	438 00419B2E	458	mov	eax,	[ebp+var_8]
00419A8F	43C 00419B31	458	mov	eax,	[eax]
00419A92	430 00410077	450	push	eax	
00419A93	4 「一····································		mov	eax.	[ebp+var 4]
	上船ノオー	イツトは	push	eax	
			nush	102h	
	LZNT	1		Labort	RtlCompressBuffer]
			Call	Leop	Reccompressburier_
					SoouroMerke

•sub_41999C の後半

RC4键: bn32gkj324kgd43<dkh6Jdhghsd?dgh;y4dsgserd 00419B69 464 [ebp+var 18], eax eax, [ebp+var 18] 00419B6C 464 mov 00419B6F 464 byte ptr [eax], 1 mov eax, ds:off_4243A0 00419B72 464 mov 00419B77 464 push eax edx, [ebp+var_18] mov 00419B78 468 00419B7B 468 inc edx ecx, [ebp+dwSize] mov 00419B7C 468 eax, [ebp+var 14] 0011007C mov 00 RC4 で暗号化しているのは sub_419888 call 2バイト日から



変則 Base64 デコード

2バイト目以降を RC4 復号

復号したデータを LZNT1 で展開



```
In [1]: %paste
import string, base64, lznt1, re, struct
from Crypto.Cipher import ARC4
standard b64table = 'ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZabcdefghijklmnopqrstuvwxyz0123456789+/='
daserf19_b64table = 'GKLMopqr6vQBRSwxyz0H1234ZabTcdefg789^/CDAENOPUIVWYJhijklXstu5mnF!'
rc4key = 'bn32gkj324kgd43<dkh6Jdhghsd?dgh;y4dsgserd'</pre>
def custom b64decode(s, custom table):
    s = s.translate(string.maketrans(custom table, standard b64table))
    return base64.b64decode(s)
def decrypt(data):
    enc = custom b64decode(data, daserf19 b64table)
    rc4 = ARC4.new(rc4key)
    dec = rc4.decrypt(enc[1:])
    out = lznt1.dCompressBuf(dec)
    return out
## -- End pasted text --
In [2]:
decrypt("GeB57VGaerHM0y8Wg73sZE^gpfmCpDPAYUBCIU32ahwKDKje/^BN1nav4u9hs^Gwo9GQq7L3XXs6AK
oHPvVF/DPSGJC8")
Out[2]: "Congratulations! Now you can decrypt Daserf's GET request!"
```

Secure

•格納	先、暗号	ティン	/コード方式
004188AB 968	3	call	CreateFileA
004188B0 940		mov	[ebp+hFile], eax
004188B3 940		cmp	[ebp+hFile], 0FFFFFFFh
004188B7 940		jz	loc_418B39
004188BD 940		push	2 ; dwMoveMethod
004188BF 950	9	push	<pre>0 ; lpDistanceToMoveHigh</pre>
004188C1 954	1	push	<pre>0FFFFFE16h ; lDistanceToMove</pre>
004188C6 958	3	mov	eax, [ebp+hFile]
004188C9 958	3	push	eax ; hFile
004188CA 950	2	call	SetFilePointer
004188CF 940		lea	<pre>eax, [ebp+Buffer] ; void *</pre>
004188D5 940		mov	edx, 80h ; unsigned int
004188DA 940		call	<pre>Windows::ZeroMemory(void *,uint)</pre>
004188DF 940		push	0 ; lpOverlapped
004188E1 950)	lea	<pre>eax, [ebp+NumberOfBytesRead]</pre>
004188E4 950)	push	eax ; lpNumberOfBytesRead
004188E5 954	ļ	push	<pre>18h ; nNumberOfBytesToRead</pre>
004188E7 958	3	lea	eax, [ebp+Buffer]
004188ED 958	3	push	eax ; lpBuffer
004188EE 950		mov	eax, [ebp+hFile]



データの読み	入み	1
eed1188A5 954 e 自身をオープン e 004188B7 93C 004188BD 93C 004188BF 940 004188C1 944	push call mov cmp jz push push push	offset Filename ; lpFileName CreateFileA [ebp+hObject], eax [ebp+hObject], 0FFFFFFFh loc 418B39 2 ; dwMoveMethod 0 ; lpDistanceToMoveHigh 0FFFFFF16b ; lDistanceToMove
FILE_END から -490 バイト目に ファイルポインタを移動	all ov all ov all	<pre>eax, [ebp+hObject] eax ; hFile SetFilePointer eax, [ebp+String] edx, 80h aZeroMemory</pre>
004188DF 93C 004188E1 940 004188F4 940 004188 004188 004188 004188 004188 004188F1 94C 004188F1 94C	push lea push push lea push mov push call	<pre>0 ; lpOverlapped eax, [ebp+NumberOfBytesRead] eax ; lpNumberOfBytesRead 18h ; nNumberOfBytesToRead eax, [ebp+String] eax ; lpBuffer eax, [ebp+hObject] eax ; hFile ReadFile</pre>
		SecureWorks

25

・データの読み込み 2

00418940 93C	push	0 ; lpOverlapped
	.ea	<pre>eax, [ebp+NumberOfBytesRead]</pre>
-466バイトの位置から	~h	eax ; lpNumberOfBytesRead
	pusn	1D2h ; nNumberOfBytesToRead
466ハイト記の込み	.ea	eax, [ebp+Buffer]
	push	eax ; lpBuffer
00418952 <mark>94C</mark>	mo∨	eax, [ebp+h <mark>0bject</mark>]
00418955 <mark>94C</mark>	push	eax ; hFile
00418956 <mark>950</mark>	call	ReadFile
0041895B 9 <mark>3C</mark>	mo∨	eax, [ebp+var_C]
0041895E 9 <mark>3C</mark>	push	23X
0041895F <mark>940</mark>	lea	edx, [ebp+var_92A]
00418965 <mark>940</mark>	lea	eax, [ebp+Buffer]
0 <mark>041896B 940</mark>	mov	ecx, 1D2h
	u	sub_419888
466ハイトのテータを		
24バイトの鍵で RCA		
		Secure Works 26

•ファイル末尾に設定データを保持





採点結果





来年度に向けて



自分たちの課題

0 か 1 か問題の解決

•ある程度解消できたがまだまだ

テーマ選定の難しさ

- •自動化などを静的解析で適用することの困難さ
- •現状のやり方では現場でリアルなマルウェアを見ている人が必須

作成委員不足

- •みんな静的解析やろう!
- •セキュリティ賛歌・UN頼みあたりが良さそう



みんなの課題

•静的解析の知見を溜めよう

Web

・セキュリティ・キャンプ全国大会2015でのマルウエア分析講義(2015-09-10)

https://www.jpcert.or.jp/magazine/acreport-seccamp.html

•リバースエンジニアリング入門 - @IT

http://www.atmarkit.co.jp/ait/series/2614/

•Edomae 2015 - マルウェアを解析してみよう

http://www.slideshare.net/SatoshiMimura/edomae-2015

書籍

- Practical Malware Analysis | No Starch Press https://www.nostarch.com/malware
- •O'Reilly Japan アナライジング・マルウェア

https://www.oreilly.co.jp/books/9784873114552/

過去問

- •ML に投げてるので、それを入手する
- •データセットに入っている資料を読む



Thank you!

