

# Castle in the Skype

Fabrice DESCLAUX

`serpilliere(at)rstack.org / fabrice.desclaux(at)eads.net`  
EADS Corporate Research Center — DCR/STI/C  
SSI Lab  
Suresnes, FRANCE

SSTIC, 31 mai, 2006

# Motivation de l'étude

## Étude Skype

- Skype n'est pas une application autorisée sur notre réseau
- Skype utilise un protocole obscurci
- Skype refuse de communiquer les détail du protocole
- Notre étude visait à comprendre le fonctionnement du protocole pour le maîtriser

# Pourquoi Skype paraît-il dangereux?

Au niveau réseau

## Que voit l'administrateur réseau? (paranoïaque)

- Tout à l'air obscurci
- Utilisation de réseaux P2P
  - Nombre de machines connectées important
  - Identification des destinataires difficile
- Réutilisation automatique des accès aux proxy
- Trafic important même quand on ne l'utilise pas

## Conclusion

- ⇒ Impossible de distinguer un trafic normal d'une exfiltration de données (trafic chiffré sur des ports étranges, activité nocturne)
- ⇒ Brouille les signes d'une intrusion

# Comment Skype camoufle-t-il son code?

## Chiffrement du code

- Le code sensible est "chiffré"
- Une procédure de déchiffrement est insérée au début du programme
- Elle déchiffre le code et passe la main

## Chiffrement du code

```
mov     eax, offset base_adresse
...
add     eax, ds:ptr_code_chiffre [edx*4]
...
mov     eax, ds:ptr_code_dechiffre [eax*4]
add     eax, ds:memoire_allouee
...
mov     dword ptr [ebp-14h], 7077F00Fh
...
mov     eax, ds:taille_code [eax*4]
```

# Comment Skype camoufle-t-il son code?

## Structure de description des couche de chiffrement

```
struct memory_location
{
  unsigned int start_alloc ;
  unsigned int size_alloc ;
  unsigned int start_file ;
  unsigned int size_file ;
  unsigned int protection_flag ;
}
```

# Comment Skype camoufle-t-il son code?

## Description des zones

### ZONE 1

**dd** 1000h  
**dd** 250000h  
**dd** 1000h  
**dd** 250000h  
**dd** 20h

### ZONE 3

**dd** 29A000h  
**dd** 13C000h  
**dd** 29A000h  
**dd** 3D000h  
**dd** 4

### ZONE 2

**dd** 251000h  
**dd** 49000h  
**dd** 251000h  
**dd** 49000h  
**dd** 2

### ZONE 4

**dd** 3D6000h  
**dd** 2000h  
**dd** 2D7000h  
**dd** 2000h  
**dd** 4

# Comment Skype camoufle-t-il son code?

## Déchiffrement des zones

**decipher\_loop :**

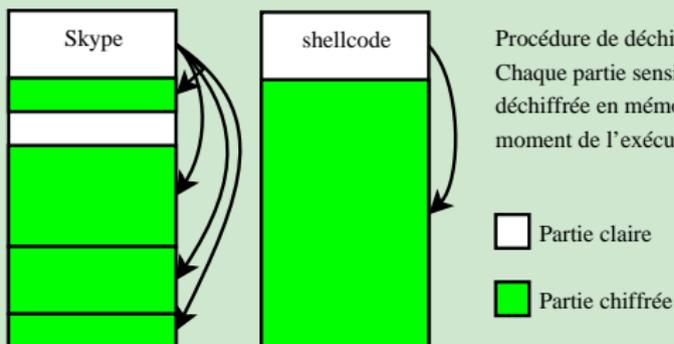
```
mov     eax , [ eax+edx*4 ]
xor     eax , [ ebp-14h ]
mov     [ edx+ecx*4 ] ,  eax
...
mov     eax , [ eax+edx*4 ]
xor     eax , [ ebp-14h ]
mov     [ ebp-28h ] ,  eax
add     dword ptr [ ebp-14h ] ,  71h
inc     dword ptr [ ebp-18h ]
dec     dword ptr [ ebp-34h ]
jnz     short decipher_loop
```

## Parallèle avec les malwares

### Shellcode chiffré

- Le code binaire est souvent chiffré
- Une mini procédure est insérée dans le shellcode
- Elle déchiffre la charge utile dans la pile de l'application

### Déchiffrement



# Exemple de shellcode

## Chiffrement du code

```
; Exemple de shellcode encodé
call dummy
dummy:
pop edx
sub dl, -25 ; récupération d'eip

debut_dechiffre:
xor ecx, ecx
sub cx, -0x15F ; taille du payload

boucle_dechiffrement:
    xor byte [edx], 0x99 ; décodage du payload
    inc edx
    loop boucle_dechiffrement

shellcode_chiffre:
db \xdd\xeb\xd6\xd0\xdd\xca\xb9\xda
db \xf6\xeb\xc9\xf6\xcb\xf8\xcd\xd0
db \xd6\xd7\xb9\xcb\xec\xd5\xdc\xc3
db ...
```

# Effacement des traces

## Ecrasement du code de déchiffrement

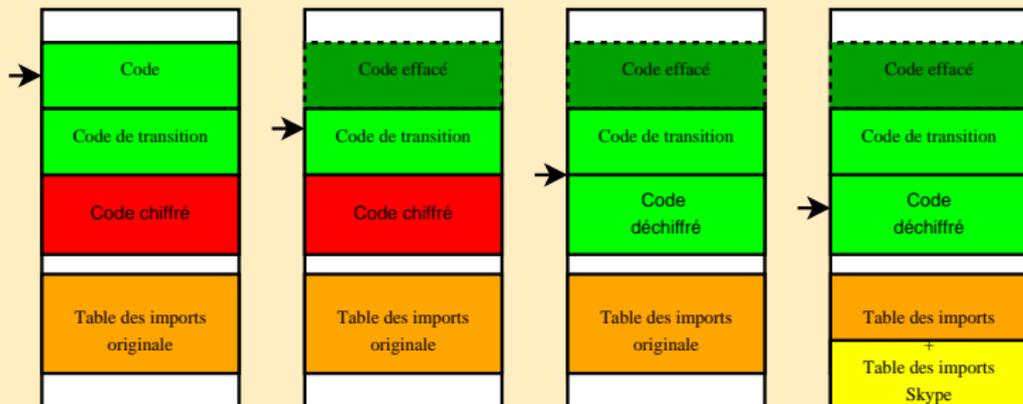
- Le code est déchiffré en mémoire
- Skype peut effacer de la mémoire le code responsable du déchiffrement
- Ici, Skype le remplace par des 0x00

## Déchiffrement

```
; Exemple d'effacement de code  
; (Anti dumping)  
mov    edi, offset debut_zone_a_effacer  
mov    ecx, offset fin_zone_a_effacer  
sub    ecx, edi  
xor    eax, eax ; on remplace le code par \x00  
rep stosb
```

# Récapitulatif

## État du binaire au lancement



# Imports cachés

## Structure de description des imports

```
struct  
{  
    char* nom;  
    int * ordinal;  
    unsigned char* adresse;  
}
```

## Import de DLL, de fonction

```
dd offset aWinmm_dll      ; "WINMM.dll"  
dd 0  
dd 0  
  
dd offset aWaveinreset   ; "waveInReset "  
dd 0  
dd 3D69D0h  
  
Ordinal 3  
dd 0  
dd 3  
dd 3D6A90h
```

# Anti débogueur

## Détection des débogueurs

Le binaire tente de détecter les débogueurs connus

- Tentative de chargement de modules de débogueurs
- Si succès, le débogueur est présent
- Sinon, on retente plus tard
- Ici, il s'agit de *Softice*

## Déchiffrement

```
mov eax, offset str_Siwvid ; "\\\\.\\Siwvid"  
call test_driver  
test al, al
```

## Anti débogueur: les malwares

### Dans les malware

- Ils possèdent aussi cette fonctionnalité
- Cela ralentit la sortie d'une signature
- $\implies$  La vie du virus est prolongée!

### *Worm.Win32\_Bropia-N*



### *Worm.Win32\_Mytob-AR*

- Ce ver détecte Ollydbg
- Et l'arrête s'il est présent

# Camouflage des chaînes de caractères sensibles

## Le binaire ne laisse rien transparaître

- Les chaînes de caractères sensibles sont chiffrées
- Puis déchiffrées à la volée

## Chaînes de caractères chiffrées/claires

```
db 'B494A6545B414B4D',0    \\.\SICE
db 'B49AACA6B9A3FD7C636E',0  \\.\Siwvid
db 'B49BAB5DB7BD80CA4C',0    \\.\NTICE
db 'B49D5D8BCC4638F9666B5C5B4E5D5B',0  \\.\SiwvidSTART
```

# Côté malware

## Shellcode clair

```
j\x0bX\x99Rfh-c\x89\xe7h/sh\x00h/bin\x89\xe3R\xe8\n\x00\x00\x00/bin/bash\x00WS\x89\xe1\xcd\x80
```

## Shellcode chiffré

```
3\xc9\x83\xe9\xf4\xd9\xee\xd9t$\xf4[\x81s\x13\xa5\x  
d1L!\x83\xeb\xfc\xe2\xf4\xcf\xda\x14\xb8\xf7\xb7$\x0  
c\xc6X\xabI\x8a\xa2$!\xcd\xfe.H\xcbX\xafSM\xdbL!\xa5  
\xfe.H\xcb\xfe.@\xd6\xb9Lv\xf6X\xad\xec%\xd1L!$
```

# Détection par mesure de temps

## Mesure de temps

- Une procédure consomme un certain temps (fixe)
- Si un attaquant trace le programme, le temps consommé est plus important
- $\implies$  On peut détecter les débogueurs

## Mesure de temps

```
call    gettickcount  
mov     gettickcount_result, eax
```

# Représaille

## Mesure de représaille

- Tuer l'application serait facilement détectable
- Ici, l'application crée une zone de non retour
- L'état du processeur est randomisé
- Et le débogueur ne peut pas en sortir, ni remonter au code chargé de la détection

# Trappe pour le débogueur

## Randomisation des registres

```
pushf  
pusha  
mov     save_esp, esp  
mov     esp, ad_alloc?  
add     esp, random_value  
sub     esp, 20h  
popa    ; Randomize les registres  
jmp     random_mapped_page
```

# Trappe pour le débogueur

## Contournement

- La page contenant les octets de code aléatoires peut être retrouvée
- Ses caractéristiques sont particulières: RWX
- On peut retrouver sa création, la surveiller et trouver le détecteur de débogueurs

# Intégrité du binaire

## Test d'intégrité du binaire

- Un attaquant peut encore modifier le binaire
- Des sommes de contrôles ont donc été rajoutées
- Chaque somme de contrôle vérifie une partie de code et une autre somme de contrôle.
- Celles-ci sont insérées au hasard dans le code et générées différemment les unes des autres

## Chez les Spywares

- Gator est un spyware attaché à un shareware
- Quand on lance le shareware, celui-ci vérifie que Gator est bien lancé
- Si Gator a été supprimé, le shareware refuse de se lancer

# Exemple de somme de contrôle

```
start :
    xor    edi , edi
    add    edi , 0x688E5C
    mov    eax , 0x320E83
    xor    eax , 0x1C4C4
    mov    ebx , eax
    add    ebx , 0xFFCC5AFD
loop_start :
    mov    ecx , [edi+0x10]
    jmp    lbl1
    db    0x19
lbl1 :
    sub    eax , ecx
    sub    edi , 1
    dec    ebx
    jnz    loop_start
    jmp    lbl2
    db    0x73
lbl2 :
    jmp    lbl3
    dd    0xC8528417 , 0xD8FBBD1 , 0xA36CFB2F , 0xE8D6E4B7 , 0xC0B8797A
    db    0x61 , 0xBD
lbl3 :
    sub    eax , 0x4C49F346
```

# Intégrité du binaire

## Retrouver les sommes de contrôles

Même si elles ont été générées différemment, elles ont des points communs

- Une initialisation de pointeur (sur du code)
- Une boucle
- Un calcul arithmétique en guise de somme

## Suppression des contrôles

- On peut donc les distinguer dans le code
- Calculer leur vraie somme (grâce à un émulateur par exemple)
- Et les enlever du code final



# Obscurcissement de code

## Principe

- La partie de code responsable du déchiffrement des paquets est sensible
- Le code est ici obscurci
- Tout est mis en oeuvre pour ralentir sa compréhension
- Ajout de code mort, de calculs dynamiques d'adresses, ...

## Randomisation des registres

```
mov    eax, 9FFB40h
sub    eax, 7F80h
mov    edx, 7799C1Fh
mov    ecx, [ebp-14h]
call   eax ; sub_9F7BC0
neg    eax
add    eax, 19C87A36h
mov    edx, 0CCDACEF0h
mov    ecx, [ebp-14h]
call   eax ; eax = 009F8F70
```

# Obscurcissement de code

## Contre mesure

- Ici, on peut retrouver le code C
- On utilise des variables teintées
- On propage les informations obtenues sur les variables
- Et on régénère les expressions finales

```
/*  
void sub_162590(unsigned int *TAB, unsigned int IN_KEY)  
{  
    unsigned int tmp_var_1;  
    unsigned int tmp_var_0;  
  
    tmp_var_0 = TAB [ 56 ] ;  
    tmp_var_1 = ( TAB [ 60 ] ^ ( ( tmp_var_0 >= 0x291B9650 ) ? ( TAB [ 8 ] ) : ( tmp_var_0 ) ) ) ;  
    TAB [ 60 ] = tmp_var_1 ;  
}  
/*  
void sub_163670(unsigned int *TAB, unsigned int IN_KEY)  
{  
    unsigned int tmp_var_0;  
  
    tmp_var_0 = ( ( TAB [ 0 ] + 0x4376FF7 ) ^ TAB [ 12 ] ) ;  
    TAB [ 12 ] = tmp_var_0 ;  
}
```

# Obscurcissement réseau

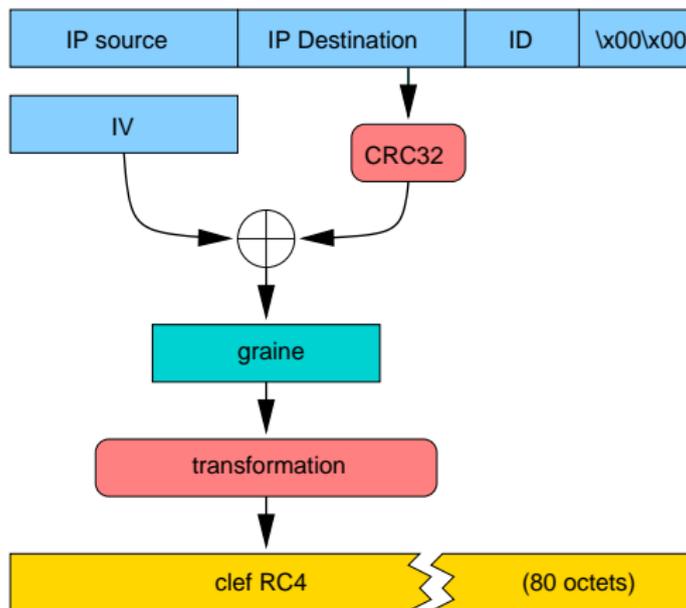
## Flux réseaux

- Tout ceci ne serait pas complet si les paquets laissaient transpirer des données
- Les paquets sont obscurcis
- Ils sont chiffrés avec du RC4
- La clef de déchiffrement peut être retrouvée en connaissant les IP/PORT du paquet

## Backdoor

Certaines backdoors sont capables d'utiliser du `ss/` pour camoufler les données exfiltrées par un attaquant

# Principe de l'obscurcissement réseau



# Conclusion

Jusqu'ou iront-ils?

## Camouflage de code

- Les techniques utilisées sont clairement mises en place pour éviter qu'un attaquant étudie le code
- Peut on laisser une liberté totale au développeur pour protéger un code?
- Doit-on banir les techniques permettant d'étudier le comportement d'un code?

## RootKit Sony

- Que serait devenu le rootkit Sony s'il n'avait pas été découvert?

# Conclusion

Jusqu'ou iront-ils?

## Camouflage de code

- Les techniques utilisées sont clairement mises en place pour éviter qu'un attaquant étudie le code
- Peut on laisser une liberté totale au développeur pour protéger un code?
- Doit-on banir les techniques permettant d'étudier le comportement d'un code?

## RootKit Sony

- Que serait devenu le rootkit Sony s'il n'avait pas été découvert?

# Questions?



# References



F. Desclaux, *RR0D: the Rasta Ring 0 Debugger*

<http://rr0d.droids-corp.org/>



P. Biondi, *Scapy*

<http://www.secdev.org/projects/scapy/>