



# 北京网信办网站安全比赛(2017)题解

安天 李柏松



## 第一轮

- PE 结构
- 加密算法
- 流量分析
- 格式识别



## 1.基础知识题

3

- PE文件结构是逆向分析中不可或缺的知识，现在以PE文件ATScanner.exe为例进行填写。
- 此文件IMAGE\_NT\_HEADERS结构体由三个成员组成，第一个成员为签名结构体，其值为00004550h，CPU常值为014Ch，块（节）数目的值为\_\_\_\_\_，文件时间戳值为\_\_\_\_\_，文件入口点地址为\_\_\_\_\_，用于文件信息标识（文件头属性特征）的值为\_\_\_\_\_。



# 1.基础知识题

4

000000F8	50 45 00 00	ASCII "PE"
000000FC	4C 01	DW 014C
000000FE	04 00	DW 0004
00000100	CC5C1D59	DD 591D5CCC
00000104	00000000	DD 00000000
00000108	00000000	DD 00000000
0000010C	E0 00	DW 00E0
0000010E	03 01	DW 0103
00000110	0B 01	DW 010B
00000112	08	DB 08
00000113	00	DB 00
00000114	00200800	DD 00082000
00000118	00200400	DD 00042000
0000011C	00000000	DD 00000000
00000120	89B70500	DD 0005B789
00000124	00100000	DD 00001000
00000128	00300800	DD 00083000

PE signature (PE)  
Machine = IMAGE\_FILE\_MACHINE\_I386  
NumberOfSections = 4  
TimeDateStamp = 591D5CCC  
PointerToSymbolTable = 0  
NumberOfSymbols = 0  
SizeOfOptionalHeader = E0 (224.)  
Characteristics = EXECUTABLE\_IMAGE|32BIT\_MACHINE|RELOCS\_STRIPPED  
MagicNumber = PE32  
MajorLinkerVersion = 8  
MinorLinkerVersion = 0  
SizeOfCode = 82000 (532480.)  
SizeOfInitializedData = 42000 (270336.)  
SizeOfUninitializedData = 0  
AddressOfEntryPoint = 5B789  
BaseOfCode = 1000  
BaseOfData = 83000



## 2.简单的加密分析

5

题目分值	15分
待分析文件名称	Warmup.exe_85B593CC6E0A1826109FD10716D63C76
待分析文件MD5值	85B593CC6E0A1826109FD10716D63C76
运行测试环境	Windows XP、Windows 7
考察的技术点	Windows平台、异或算法、x86汇编
题目描述	当输入FLAG之后，会出现明确的提示信息，所输入的字符串即为所要提交的FLAG。
备注	提交正确答案即获得相应的分数

地址	Hex 转存	反汇编	注释
004010FC	> BE E0404100	mov esi,Warmup.004140E0	ldyvlqmzhuy: cq[^qyo cq{~qyo\cq[^/s
00401101	. 8D4424 20	lea eax,dword ptr ss:[esp+20]	
00401105	> 8A10	mov dl,byte ptr ds:[eax]	
00401107	. 8ACA	mov cl,dl	
00401109	. 3A16	cmp dl,byte ptr ds:[esi]	
0040110B	~ 75 1C	jnz short Warmup.00401129	
0040110D	. 3ACB	cmp cl,bl	
0040110F	~ 74 14	je short Warmup.00401125	
00401111	. 8A50 01	mov dl,byte ptr ds:[eax+1]	
00401114	. 8ACA	mov cl,dl	
00401116	. 3A56 01	cmp dl,byte ptr ds:[esi+1]	
00401119	~ 75 0E	jnz short Warmup.00401129	
0040111B	. 83C0 02	add eax,2	
0040111F	83C4 02	add esi,2	



## 2.简单的加密分析

6

```
.data:004140B0 ; char aPause[]
.data:004140B0 aPause          db 'pause',0          ; DATA XREF: _main:loc_4011F3↑to
.data:004140B6 |              align 4
.data:004140B8 aSorryTryAgain_ db 'Sorry! Try again.',0 ; DATA XREF: _main:loc_40118F↑to
.data:004140CA              align 4
.data:004140CC aContratulation db 'Contratulations!',0 ; DATA XREF: _main+132↑to
.data:004140DD              align 10h
.data:004140E0 aLdyvlqmzhuyCqQ db 'LDYVLQMZHUY:|cQ[^Qyo|cQ{~QYO\CQ[^/s',0
.data:004140E0              ; DATA XREF: _main:loc_4010FC↑to
.data:00414104 aPleaseInputThe db 'Please Input the Flag: ',0 ; DATA XREF: _main+1E↑to
```

```
memset(&v18, 0, 0x100u);
v19 = 0;
v21 = 0;
v20 = 0;
sub_401990((int)&word_417D88, &v17);
v6 = 0;
v7 = strlen(&v17) + 1;
if ( (signed int)(v7 - 1) > 0 )
{
    do
    {
        *(&v17 + v6) ^= 0xEu;
        ++v6;
    }
    while ( v6 < (signed int)(v7 - 1) );
}
if ( !strcmp(&v17, aLdyvlqmzhuyCqQ) )
{
    v8 = sub_401700(&unk_417CF8, aContratulation);
    sub_401280(10);
}
```

```
Python 2.7.10 (default, Jul 30 2016, 18:31:42)
[GCC 4.2.1 Compatible Apple LLVM 8.0.0 (clang-800.0.34)] on darwin
Type "help", "copyright", "credits" or "license" for more information.
[>>> for x in 'LDYVLQMZHUY:|cQ[^Qyo|cQ{~QYO\CQ[^/s': print chr(ord(x)^ 0x0e),
...
B J W X B _ C T F { W 4 r m _ U P _ w a r m _ u p _ W A R M _ U P ! }
>>>
```

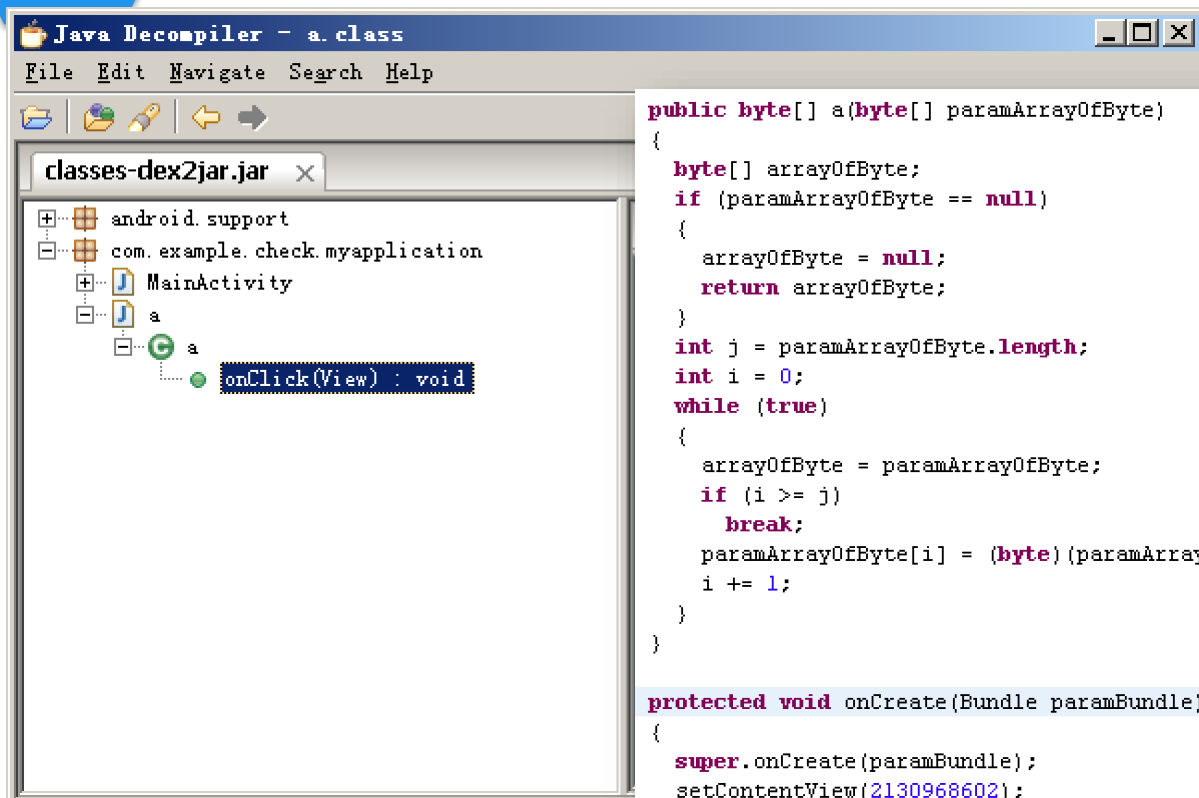


## 3.简单的Android程序逆向分析

7

题目分值	15分
待分析文件名称	app-release.apk_C25A37D991E40EC2371285093BB4E78F
待分析文件MD5值	C25A37D991E40EC2371285093BB4E78F
运行测试环境	Android 7.0
考察的技术点	Android平台、异或算法、Smali语法
题目描述	当输入FLAG之后，会出现明确的提示信息，所输入的字符串即为所要提交的FLAG。
备注	提交正确答案即获得相应的分数

使用Android逆向工具（dex2jar+Java Decompiler），得到源代码，查看字符串，发现有明确的提示信息，如“Contratulations!”与“Sorry! Try again”。查看它们的调用，即可找到FLAG比较的位置，向上找，就可以看到异或算法（与0x12做xor运算）。再次XOR，即可得到正确的FLAG。



```
public void onClick(View paramView)
{
    MainActivity.a(this.a, "PX EJPMQFTiS|v`\"#vMDw`KMA3_b~w3o");
    MainActivity.a(this.a, (EditText)this.a.findViewById(2131427412));
    MainActivity.b(this.a, MainActivity.a(this.a).getText().toString());
    paramView = new String(this.a.a(MainActivity.b(this.a).getBytes()));
    Log.i(paramView, MainActivity.b(this.a));
    t localt = new t(this.a);
    if (paramView.equals(MainActivity.c(this.a)) == true)
    {
        localt.a("提示");
        localt.b("Contratulations! You Got Correct Flag.");
        localt.c();
        return;
    }
    localt.a("提示");
    localt.b("Sorry! You Got Error Flag.");
    localt.c();
}
```

```
[>>> for x in 'PX EJPMQFTiS|v`\"#vMDw`KMA3_b~w3o': print chr(ord(x)^ 0x12),
[...
B J W X B _ C T F { A n d r o i d _ V e r Y _ S ! M p l e ! }
>>> █
```





## 4.采用VM技术的简单加密程序分析

9

题目分值	25分
待分析文件名称	CrackMe.exe_DE1901B00C7D3C1020635723C24D4601
待分析文件MD5值	DE1901B00C7D3C1020635723C24D4601
运行测试环境	Windows XP、Windows 7（命令行测试）
考察的技术点	虚拟机指令、算法、
题目描述	当输入FLAG之后，会出现明确的提示信息，所输入的字符串即为所要提交的FLAG。
备注	提交正确答案即获得相应的分数

- 程序基于VM实现，加密代码由VM指令编写，无加壳和反跟踪。
- VM是用软件实现的哈佛结构（代码存储器与数据存储器分开）
  - CPU： 32位
  - 字长： 32位
  - 指令存储器地址32位
  - 数据存储器地址32位
  - 指令长度32位
  - 基于堆栈结构的虚拟 CPU，堆栈最大长度32个操作数，操作数从右向左入栈（类似JVM或.NET CLR虚拟机）
- 参考书：大学教材《计算机组成原理》

```
int __cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
{
    printf(aCrackMe);
    printf(aEnter);
    sub_401030((int)&word_408254, (int)&unk_408030);
    return 0;
}
```

dword\_408254 ← dd      104h,      118h,      305h,      104h,      0  
    ; DATA XREF: \_main+19↑  
          dd      104h,      0,      404h,      104h,      2Fh  
          dd      104h,      0,      304h,      201h,      303h  
          dd      0D4h,      104h,      18h,      104h,      0  
          dd      304h,      101h,      504h,      104h,      10h  
          dd      104h,      0,      304h,      104h,      7  
          dd      102h,      101h,      504h,      402h,      104h  
          dd      118h,      104h,      0,      304h,      101h  
          dd      504h,      201h,      403h,      0D4h,      104h  
          dd      0,      304h,      301h,      104h,      0  
          dd      404h,      203h,      20h,      104h,      2Fh  
          dd      104h,      0,      304h,      201h,      403h  
          dd      104h,      104h,      218h,      405h,      103h  
          dd      104h,      21Ch,      405h,      103h

```
; char aEnter[]
aEnter      db 'Enter: ',0      ; DATA XREF: _main+A↑
```

```
sub_401390();
dword_40AC60 = 0;
while ( 1 )
{
    while ( 1 )
    {
        while ( 1 )
        {
LABEL_2:
            while ( 1 )
            {
                v2 = *(_DWORD *)(a1 + 4 * dword_40AC60);
                v3 = dword_40AC60++ + 1;
                if ( v2 > 0x201 )
                    break;
                if ( v2 == 0x201 )
                {
                    v19 = sub_4013E0();
                    v7 = sub_4013E0();
                    sub_4013A0(v19 - v7);
                }
            }
        }
    }
}
```

; EIP ?

```
switch ( v2 )
{
    case 0x401u:
        v19 = sub_4013E0() - 1; ; DEC?
        sub_4013A0(v19);
        break;
    case 0x402u: ; XOR
        v19 = sub_4013E0();
        v14 = sub_4013E0();
        sub_4013A0(v19 ^ v14);
        break;
    case 0x403u: ; JMP?
        v15 = *(_DWORD *)(a1 + 4 * v3);
        dword_40AC60 = v3 + 1;
        if ( sub_4013E0() )
            dword_40AC60 = v15 >> 2;
        break;
    case 0x404u:
```



## 4.采用VM技术的简单加密程序分析

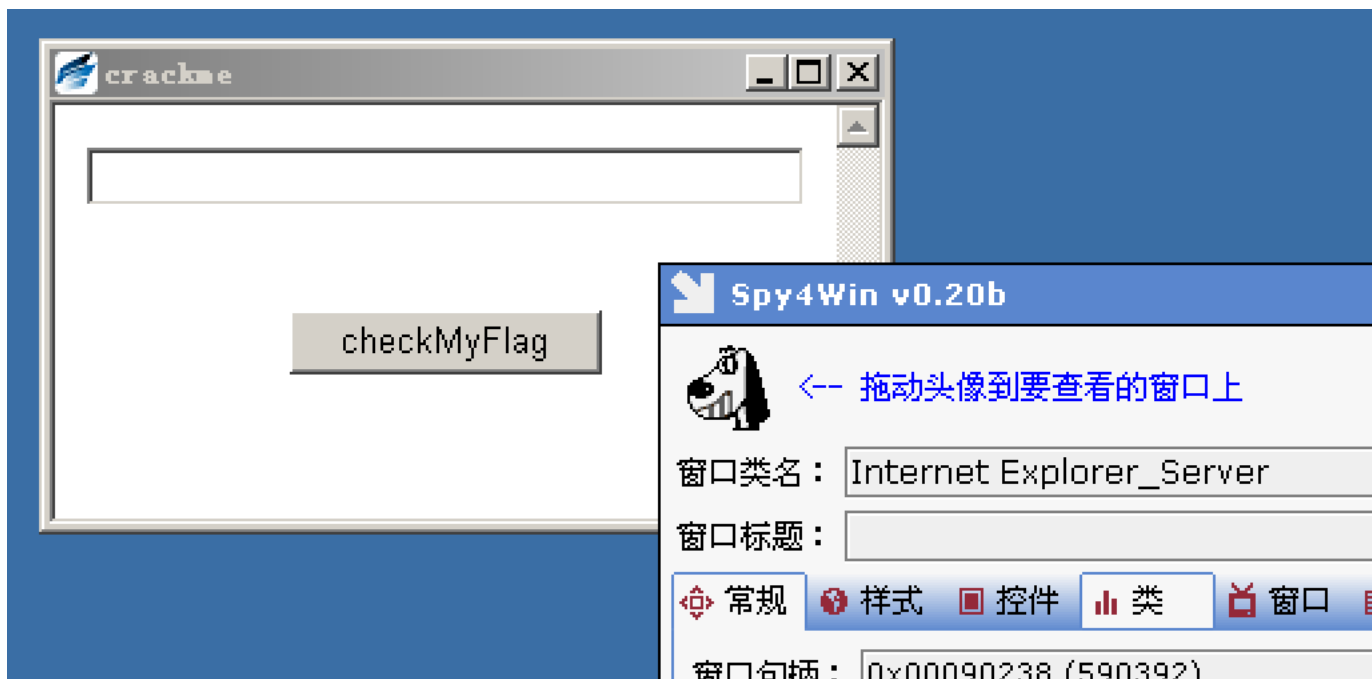
12

```
00408040 key          db 'AntiyLab'
00408048 ciphertext    db 3, 24h, 23h, 31h, 38h, 13h, 22h, 36h, 7, 15h, 37h, 5Ch; 0
00408048              db 4Ah, 7Ch, 56h, 26h, 75h, 58h, 59h, 2Ch, 4Eh, 7Ch, 24h; 0Ch
00408048              db 4Fh, 75h, 5Eh, 47h, 51h, 54h, 0Eh, 57h, 24h, 78h, 43h; 17h
00408048              db 4Ch, 2Ah, 4Ah, 0Ah, 57h, 5Bh, 79h, 2Ch, 43h, 2Ah, 4Ch; 22h
00408048              db 7Fh                      ; 2Dh
00408076              db 1Ch
00408077              db 0
```

```
[swordlea@Sword_MBP Scripts$ more xor_antiy.py
i = 0
key='AntiyLab'
ciphertext='''\
\x03\x24\x23\x31\x3B\x13\x22\x36\x07\x15\x37\x5C\x4A\x7C\x56\x26\
\x75\x58\x59\x2C\x4E\x7C\x24\x4F\x75\x5E\x47\x51\x54\x0E\x57\x24\
\x78\x43\x4C\x2A\x4A\x0A\x57\x5B\x79\x2C\x43\x2A\x4C\x7F\x1C\
'''
for x in ciphertext:
    print chr(ord(x)^ord(key[i])),
    i += 1
    if i >= len(key): i = 0
[swordlea@Sword_MBP Scripts$ python xor_antiy.py
B J W X B _ C T F { C 5 3 0 7 D 4 6 - E 7 0 E - 4 0 3 8 - B 6 F 9 - 8 C 3 F 6 9 8 B 7 C 5 3 }
swordlea@Sword_MBP Scripts$
```

题目分值	35分
待分析文件名称	check.exe_2AEA761866C1CE91CCB5AF8510C3C56C
待分析文件MD5值	2AEA761866C1CE91CCB5AF8510C3C56C
运行测试环境	Windows XP、Windows 7
考察的技术点	脱壳、javascript加密、混淆
题目描述	当输入FLAG之后，会出现明确的提示信息，所输入的字符串即为所要提交的FLAG。
备注	提交正确答案即可获得相应的分数

- 采用DELPHI语言开发
- 采用VMP加壳
- 使用混淆JS脚本判断输入





## 5.加壳的Delphi 程序分析

14

### VMP 脱壳

OD + StrongOD，设置 VirtualProtectEx断点，执行约10次，看到PAGE\_EXECUTE\_READ属性时，使用Dump插件脱壳。脱壳后无法正常执行（需修复PE），但可使用十六进制编辑工具（如U E）查找脚本或使用IDA静态分析。

地址	Hex 转存	反汇编	注释
004D0FF1	9C	pushfd	
004D0FF2	9C	pushfd	
004D0FF3	E8 11620300	call check.00507209	
004D0FF8	1D 916E0E73	sbb eax,730E6E91	
004D0FFD	3053 ED	xor byte ptr ds:[ebx-13],dl	
004D1000	1D 18CC5FE5	sbb ea: 55550010	
004D1005	F3:	prefix	
004D1006	107D AB	adc by	
004D1009	9D	popfd	
004D100A	F4	hlt	
004D100B	7B 55	jpo sh	

输入表达式进行跟随

VirtualProtectEx

确定 取消

地址	数值	注释
0012F6A8	7C801AE8	CALL 到 VirtualProtectEx 来自 kernel32.7C801AE3
0012F6AC	FFFFFFFF	hProcess = FFFFFFFFF
0012F6B0	00474000	Address = check.00474000
0012F6B4	0004C160	Size = 4C160 (311648.)
0012F6B8	00000020	NewProtect = PAGE_EXECUTE_READ
0012F6BC	0012FF98	pOldProtect = 0012FF98
0012F6C0	0012F701	



## 5.加壳的Delphi 程序分析

15

### 查找脚本

```
0005c080h: 00 66 7C 00 FF FF FF FF 08 00 00 00 3C 73 63 72 ; .f|.      ....<scr
0005c090h: 69 70 74 3E 00 00 00 00 01 01 00 48 77 72 69 74 ; ipt>.....Hwrit
0005c0a0h: 65 6C 6E 00 01 00 00 64 6F 63 75 6D 65 6E 74 00 ; eln....document.
0005c0b0h: FF FF FF FF 29 02 00 00 65 76 61 6C 28 66 75 6E ;      )...eval(fun
0005c0c0h: 63 74 69 6F 6E 28 70 2C 61 2C 63 2C 6B 2C 65 2C ; ction(p,a,c,k,e,
0005c0d0h: 64 29 7B 65 3D 66 75 6E 63 74 69 6F 6E 28 63 29 ; d){e=function(c)
0005c0e0h: 7B 72 65 74 75 72 6E 28 63 3C 61 3F 22 22 3A 65 ; {return(c<a?"":e
0005c0f0h: 28 70 61 72 73 65 49 6E 74 28 63 2F 61 29 29 29 ; (parseInt(c/a))
0005c100h: 2B 28 28 63 3D 63 25 61 29 3E 33 35 3F 53 74 72 ; +(c=c%a)>35?Str
0005c110h: 69 6E 67 2E 66 72 6F 6D 43 68 61 72 43 6F 64 65 ; ing.fromCharCode
```

### 提取脚本

```
eval(function(p,a,c,k,e,d){e=function(c){return(c<a?"":e(parseInt(c/a)))+((c=c%a)>35?String.fromCharCode(c+29):
c.toString(36))};if(!".replace(/~/,String)){while(c--)d[e(c)]=k[c]||e(c);k=[function(e){return d[e]};e=function()
{return'\\w+'};c=1;};while(c--)if(k[c])p=p.replace(new RegExp('\\b'+e(c)+'\\b','g'),k[c]);return p;}('7 6(){a=8.b.9.5;
1(a=="4{3-2-h-i}")0("j!")k0("g!<"+a+"> d c f e ;-)')}',21,21,'alert|if|simpower91|by|BJWXB_CTF|value|ckpswd|
function|document|pswd| |all|not|is|GUID|my|wrong|antiy|cn|congratulations|else'.split('|'),0,{}))
```



# 5.加壳的Delphi 程序分析

16

## 脚本解密

[首页](#) » [密码工具箱](#) » [js在线加密解密\(eval方法\)工具](#)

### js的eval方法在线加密解密工具

这款js加密解密工具可实现基于eval方法的加密与解密功能，用户可将js代码加密成eval方法执行形式的代码，也可将eval方法加密过的代码进行解密操作。并且提供了在线运行js代码的功能。是一款非常简便实用的在线JavaScript加密解密工具。感兴趣的朋友可以来动手体验一下！

粘贴要加密/解密的javascript代码到下面的文本区域内

```
function ckpswd(){a=document.all.pswd.value;if(a=="BJWXB_CTF{by-simpower91-antiy-cn}")alert("congratulations!")else{alert("wrong!<" + a + "> is not my GUID ;-")}}
```

编码 ( Encode )

运行(Run)

解码(Decode)

<http://tools.jb51.net/password/evalencode>





## 6. PCAP包分析

17

题目分值	45分
待分析文件名称	EveryBit.pcap_407571E2E762F532219DBBF4054CA237
待分析文件MD5值	407571E2E762F532219DBBF4054CA237
运行测试环境	Windows XP、Windows 7
考察的技术点	数据包分析、隐写数据分析、数据解密、脱壳、x86汇编
题目描述	当输入FLAG之后，会出现明确的提示信息，所输入的字符串即为所要提交的FLAG。
备注	提交正确答案即获得相应的分数

- 流量分析
- 格式解析
- 脱壳
- 解密

Id	Source	Destination	Captured Length	Packet Length	Protocol	Date Received	Time Delta	Information
1	192.168.201.200	36.104.135.172	62	62	TCP	2017-11-02 10:31:53.187	0.000000	1306 -> HTTP ([SYN], Seq=4167465913, Ack=0, Win=65535)
2	192.168.201.200	180.149.131.98	647	647	TCP	2017-11-02 10:31:53.189	0.001954	1300 -> HTTP ([ACK, PUSH], Seq=3413535336, Ack=777095285, Win...
3	180.149.131.98	192.168.201.200	60	60	TCP	2017-11-02 10:31:53.189	0.002476	HTTP -> 1300 ([ACK], Seq=777095285, Ack=3413535929, Win=64240)
4	180.149.131.98	192.168.201.200	752	752	TCP	2017-11-02 10:31:53.234	0.047540	HTTP -> 1300 ([ACK, PUSH], Seq=777095285, Ack=3413535929, Win...
5	180.149.131.98	192.168.201.200	1514	1514	TCP	2017-11-02 10:31:53.236	0.049349	HTTP -> 1300 ([ACK], Seq=777095983, Ack=3413535929, Win=64240)
6	180.149.131.98	192.168.201.200	1498	1498	TCP	2017-11-02 10:31:53.236	0.049368	HTTP -> 1300 ([ACK, PUSH], Seq=777097443, Ack=3413535929, Win...
7	192.168.201.200	180.149.131.98	54	54	TCP	2017-11-02 10:31:53.236	0.049387	1300 -> HTTP ([ACK], Seq=3413535929, Ack=777098887, Win=65535)
8	180.149.131.98	192.168.201.200	1506	1506	TCP	2017-11-02 10:31:53.237	0.049898	HTTP -> 1300 ([ACK, PUSH], Seq=777098887, Ack=3413535929, Win...
9	180.149.131.98	192.168.201.200	1506	1506	TCP	2017-11-02 10:31:53.237	0.049904	HTTP -> 1300 ([ACK, PUSH], Seq=777100339, Ack=3413535929, Win...
10	180.149.131.98	192.168.201.200	1506	1506	TCP	2017-11-02 10:31:53.237	0.049908	HTTP -> 1300 ([ACK, PUSH], Seq=777101791, Ack=3413535929, Win=...
11	192.168.201.200	180.149.131.98	54	54	TCP	2017-11-02 10:31:53.237	0.049921	1300 -> HTTP ([ACK], Seq=3413535929, Ack=777103243, Win=65535)
12	180.149.131.98	192.168.201.200	1514	1514	TCP	2017-11-02 10:31:53.237	0.050133	HTTP -> 1300 ([ACK], Seq=777103243, Ack=3413535929, Win=64240)
13	180.149.131.98	192.168.201.200	1498	1498	TCP	2017-11-02 10:31:53.237	0.050138	HTTP -> 1300 ([ACK, PUSH], Seq=777104703, Ack=3413535929, Win...



## 6. PCAP包分析

18

### 数据包分析

使用wireshark打开文件，利用“会话->统计”功能，找到传输内容排名靠前的会话（如192.168.201.200->10.255.8.130），发现是图片文件下载（a5.jpg）。

Ethernet · 1 IPv4 · 11 IPv6 TCP · 30 UDP									
Address A	Port A	Address B	Port B	Packets	Bytes	Packets A → B	Bytes A → B	Packets B → A	Bytes B → A
192.168.201.200	1315	10.255.8.130	80	279	380 k	23	1689	0	0
192.168.201.200	1300	180.149.131.98	80	40	34 k	13	2005	0	0
192.168.201.200	1308	42.81.93.40	80	17	4615	8	2416	0	0
...	...	...	...	...	...	...	...	...	...

```
Wireshark · 追踪 TCP 流 (tcp.stream eq 13) · EveryBit

GET /a5.jpg HTTP/1.1
Accept: image/gif, image/x-xbitmap, image/jpeg, image/pjpeg, application/x-shockwave-flash,
application/xaml+xml, application/x-ms-xbap, application/x-ms-application, */*
Accept-Language: zh-cn
Accept-Encoding: gzip, deflate
User-Agent: Mozilla/4.0 (compatible; MSIE 6.0; Windows NT 5.1; @1uD/u<yu2GZB8tZ]<L%Umchn8lNzc3RL>=*\` ;
.NET4.0C; .NET4.0E; .NET CLR 2.0.50727)
Host: 10.255.8.130
Connection: Keep-Alive
```

## 图片格式分析

使用十六进制编辑工具（如UE）打开图片文件，根据JPG文件格式（0xFFD8为图像开始，0xFFD9为图像结束），在图片结束位置发现附加数据，其中含有大量类似“yitna”的字符，猜测为KEY，对应XOR内容为0x00，对附加数据解密，得到PE可执行程序。



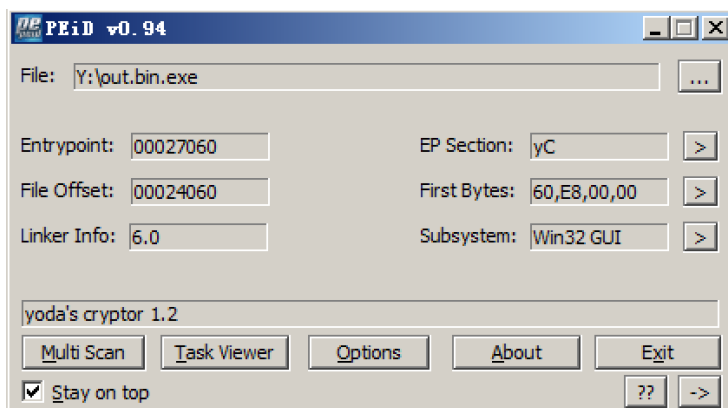
符号	标记代码	说明
SOI	0xFFD8	Start of image
EOI	0xFFD9	End of image
.....	.....	.....

```

000347d0h: 27 08 21 50 96 20 AD C7 81 02 DF 08 1F FD 6A FF ; '!.P? ??..
000347e0h: 00 FF D9 00 00 00 00 00 00 00 00 00 34 33 E4 6E ; . ?.....43
000347f0h: 62 79 69 74 6A 61 79 69 8B 91 61 79 D1 74 6E 61 ; byitjayiayayna
00034800h: 79 69 74 6E 21 79 69 74 6E 61 79 69 74 6E 61 79 ; yitn!yitnayitnay
00034810h: 69 74 6E 61 79 69 74 6E 61 79 69 74 6E 61 79 69 ; itnayitnayitnayi
00034820h: 74 6E 61 79 69 74 6E 61 99 69 74 6E 6F 66 D3 7A ; tnayitnaayitnof
00034830h: 6E D5 70 A4 55 D6 60 35 A4 55 3A 09 10 1A 54 1E ; n? 膳5 :...T.
00034840h: 13 16 0E 06 0F 0C 59 0A 15 00 0F 16 1D 54 0C 04 ; .....Y.....T..
00034850h: 59 1B 01 00 41 10 07 54 2A 2E 2A 49 19 01 05 1C ; Y...A..T*.*I....
00034860h: 47 79 63 6B 5D 69 74 6E 61 79 69 74 E8 7B 0A B0 ; Gyck]itnayit?
00034870h: B6 15 7C F3 AB 0F 73 EB BB 12 69 E4 A3 02 74 FE ; ?|螳.s膳.i溯.t?
00034880h: A0 1A 64 E3 B6 15 7D F3 3E 0E 73 EB D9 0D 7A E4 ; ?d?..}?.s咽.z?
    
```

## PE程序分析

分析该PE文件可知文件采用yoda加壳，需要使用脱壳工具或脚本（如yodas Crypter 1.2 OEP and Patch IAT v0.1.txt）脱壳后分析。对脱壳后程序修复IAT或直接用IDA Pro静态分析。根据关键字“Congratulation”附近逻辑不难发现以下两段密文。



地址	Hex 转存	反汇编	注释
0040B605	85C0	test eax,eax	OEP Or Next Shell To Get,Please dumped it,Enjoy!
0040B607	74 26	je short out_bin.0040B62F	
0040B609	817E 34 6A030000	cmp dword ptr ds:[esi+34],36A	
0040B610	74 1A	je short out_bin.0040B62C	
0040B612	8B06	mov eax,dword ptr ds:[esi]	
0040B614	57	push edi	
0040B615	8BCE	mov ecx,esi	
0040B617	FF50 58	call dword ptr ds:[eax+58]	
0040B61A	85C0	test eax,eax	
0040B61C	75 0E	jnz short out_bin.0040B62C	
0040B61E	57	push edi	
0040B61F	FF15 78534100	call dword ptr ds:[415378]	USER32.TranslateMessage
0040B625	57	push edi	
0040B626	FF15 7C534100	call dword ptr ds:[41537C]	USER32.TranslateMessage
0040B62C	6A 01	push 1	
0040B62E	58	pop eax	
0040B62F	5F	pop edi	
0040B630	5E	pop esi	
0040B631	C3	ret	
0040B632	8BC1	mov eax,ecx	
0040B634	6A 01	push 1	
0040B636	59	pop ecx	
0040B637	2202	var_2202 = eax	



```

02 3D A3 67 7A 82 FC A2 02 5C 06 18 14 03 26 29 ; . = z 侠 ? \ . . . . & )
00 00 00 00 0F 3D 3A 34 28 AE 65 69 A8 99 0A DA ; . . . . o = : 4 ( 警 i . ?
9D 09 A2 0D 00 00 00 00 57 72 6F 6E 67 20 21 00 ; ?? . . . Wrong ! .
43 6F 6E 67 72 61 74 75 6C 61 74 69 6F 6E 00 00 ; Congratulation..

```

```
for ( *(&v18
{
    v6 = v4 / 4
    v7 = (*(&v1
    --v4;
}
dword_41C53C[
v8 = &dword_4
do
{
    *v8 = *(v8
    ++v8;
}
while ( (sign
```

国内版

国际版

0xB7E15163



网页

图片

视频

学术

词典

地图

77 条结果

时间不限

## RC5\_百度百科

对于32位字和64位分组的RC5,  
P=0xb7151628aed2a6b Q=0x  
<https://wapbaike.baidu.com/ite>

## RC6加密C语言的例

2013-1-8 · 1 #include <stdio.h  
P32 0xB7E15163 /\* 定义两个常  
[www.cnblogs.com/yekang/arch](http://www.cnblogs.com/yekang/arch)

## RC6加密解密算法实

c=4;const unsigned int p=0xb7  
moveleft(unsigned int x,unsigned  
[blog.csdn.net/haroroda/article/](http://blog.csdn.net/haroroda/article/)

```
void RC6::Base::UncheckedSetKey(const byte *k, unsigned int keylen, const NameValuePairs &params)
{
    AssertValidKeyLength(keylen);

    r = GetRoundsAndThrowIfInvalid(params, this);
    sTable.New(2*(r+2));

    static const RC6_WORD MAGIC_P = 0xb7e15163L; // magic constant P for wordsize
    static const RC6_WORD MAGIC_Q = 0x9e3779b9L; // magic constant Q for wordsize
    static const int U=sizeof(RC6_WORD);

    const unsigned int c = STDMAX((keylen+U-1)/U, 1U); // RC6 paper says c=1 if keylen==0
    SecBlock<RC6_WORD> l(c);

    GetUserKey(LITTLE_ENDIAN_ORDER, l.begin(), c, k, keylen);

    sTable[0] = MAGIC_P;
    for (unsigned j=1; j<sTable.size();j++)
        sTable[j] = sTable[j-1] + MAGIC_Q;

    RC6_WORD a=0, b=0;
    const unsigned n = 3*STDMAX((unsigned int)sTable.size(), c);

    for (unsigned h=0; h < n; h++)
    {
        a = sTable[h % sTable.size()] = rotlConstant<3>((sTable[h % sTable.size()] + a + b));
        b = l[h % c] = rotlMod((l[h % c] + a + b), (a+b));
    }
}
```

## 找到密钥

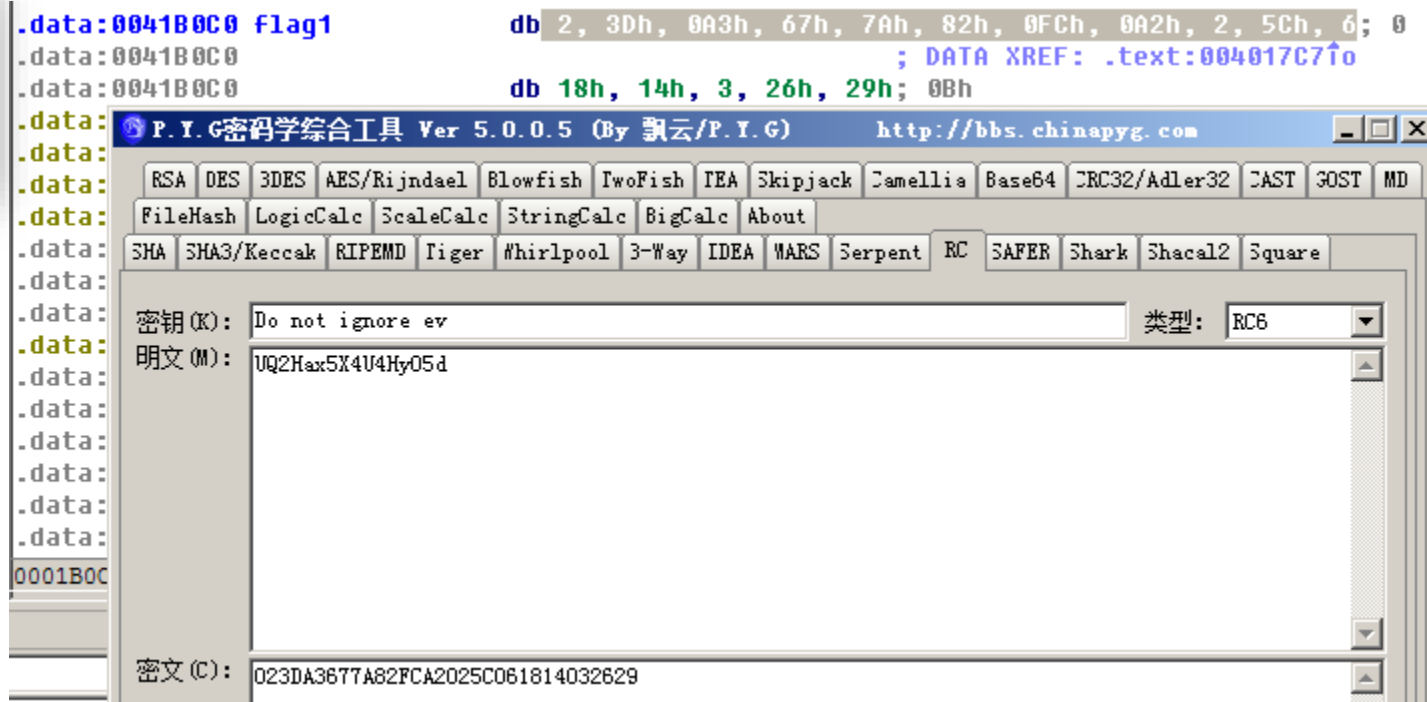
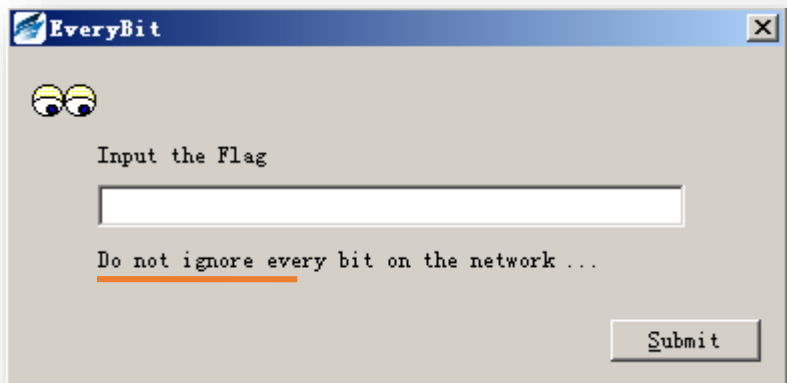
在密文、算法皆有线索的前提下，通过分析找到密钥。通过分析程序，可发现程序中有两个KEY。一个由网络下载（<http://overseas.weico.cc/share/8770550.html>），另一个由对话框界面获取。通过分析程序，找到正确的KEY（16字节），借助密码工具（如P.Y.G密码学综合工具），即可得出明文。



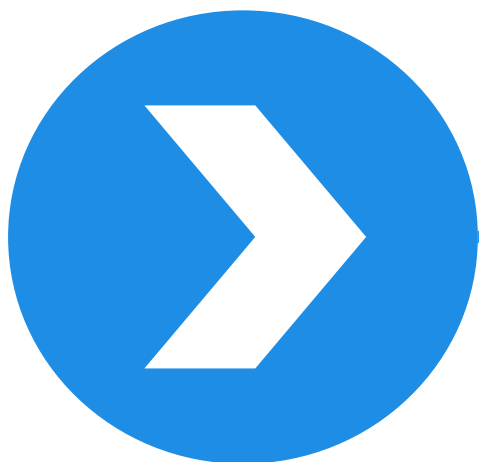
安天李柏松 V

7月15日 07:12 来自 Weibo.intl

测试：JavaScript 是世界上最好的语言







## 第二轮

- SPARC架构程序分析

题目分值	55分
待分析文件名称	loop_C09794E6AF8849BCF88FAE133D2091BB
待分析文件MD5值	C09794E6AF8849BCF88FAE133D2091BB
运行测试环境	Solaris 10
考察的技术点	SPARC汇编指令、SPARC调试、
题目描述	通过对文件静态分析，根据出现明确的提示信息，分析出相应的FLAG。
备注	提交正确答案即获得相应的分数

SPARC，“可扩充处理器架构”（Scalable Processor ARChitecture），是RISC微处理器架构之一，具有高性能、可扩展性和稳定性等优点。





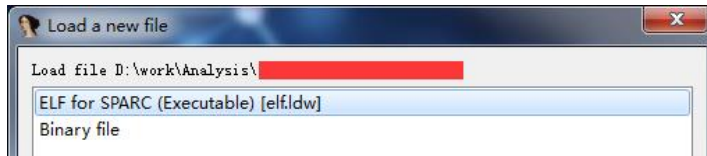
- FILE

```
root@ubuntu:/home/cert# file sample
sample: ELF 32-bit MSB executable, SPARC, version 1 (SYSV), dynamically linked (
uses shared libs), stripped
```

- EXIFTOOL

```
ExifTool Version Number      : 9.39
File Name                    : 2aa9891705977b1
777a727d4ba740764f
Directory                    :
File Size                    : 819 kB
File Modification Date/Time   : 2015:01:18 15:02:30+08:00
File Access Date/Time        : 2015:01:18 15:01:47+08:00
File Creation Date/Time       : 2015:01:18 15:01:47+08:00
File Permissions              : rw-rw-rw-
File Type                    : ELF executable
MIME Type                    : application/octet-stream
CPU Architecture              : 32 bit
CPU Byte Order                : Big endian
Object File Type              : Executable file
CPU Type                      : SPARC
```

- IDA



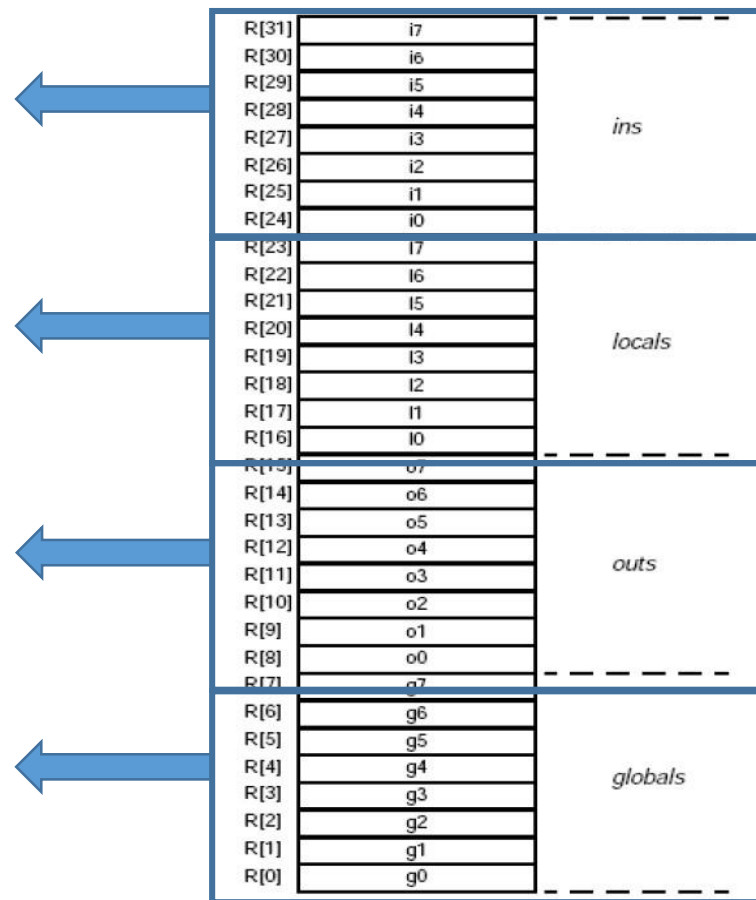
SPARC的通用寄存器不同于X86，在某一时刻有32个寄存器 r0-r31

输入寄存器 (8个) — 命名为 %i0 ~ %i7,  
等同于 %r24 ~ %r31

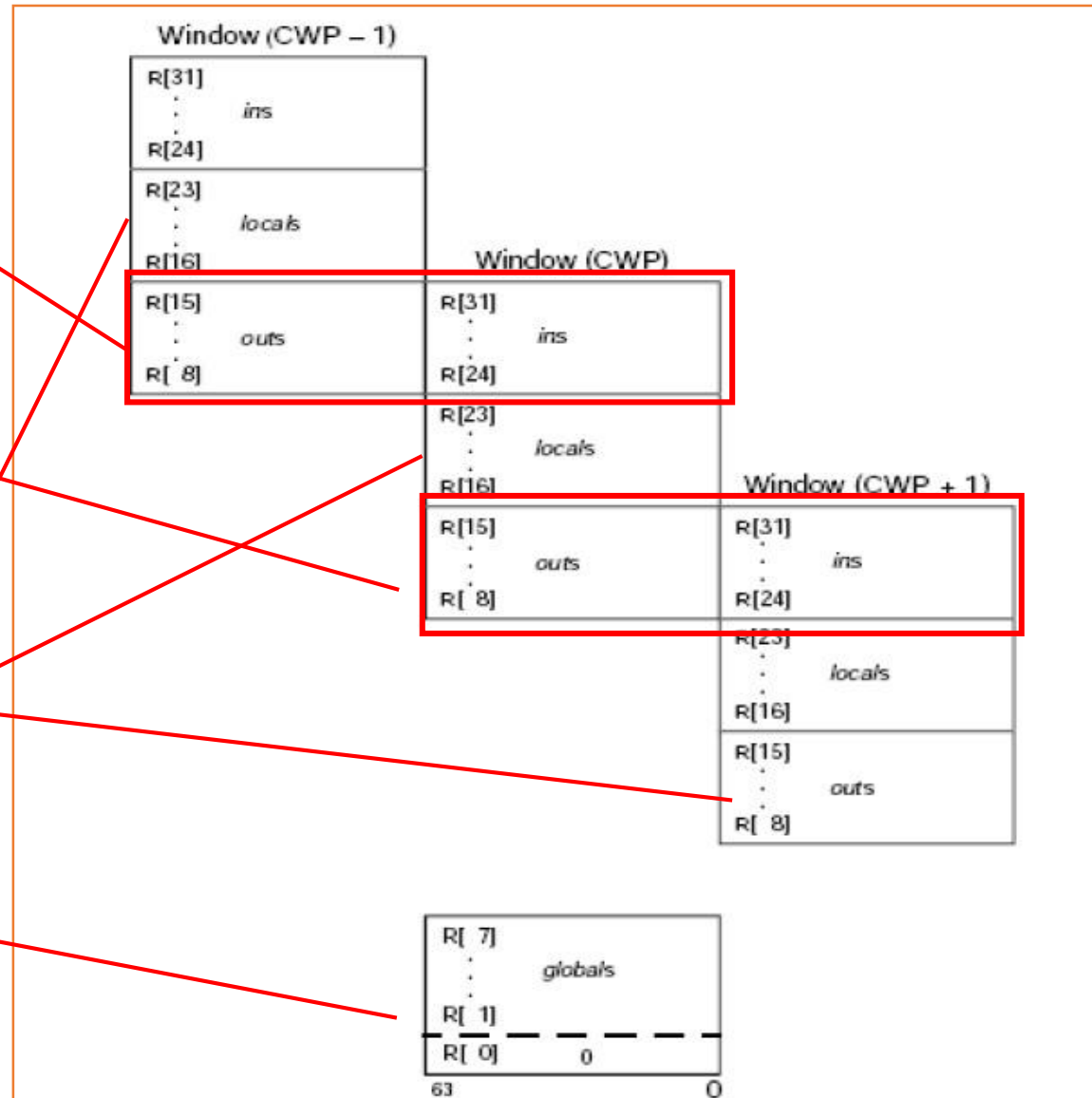
局部寄存器 (8个) — 仅本函数可见  
命名为 %l0 ~ %l7, 等同于 %r16 ~ %r23

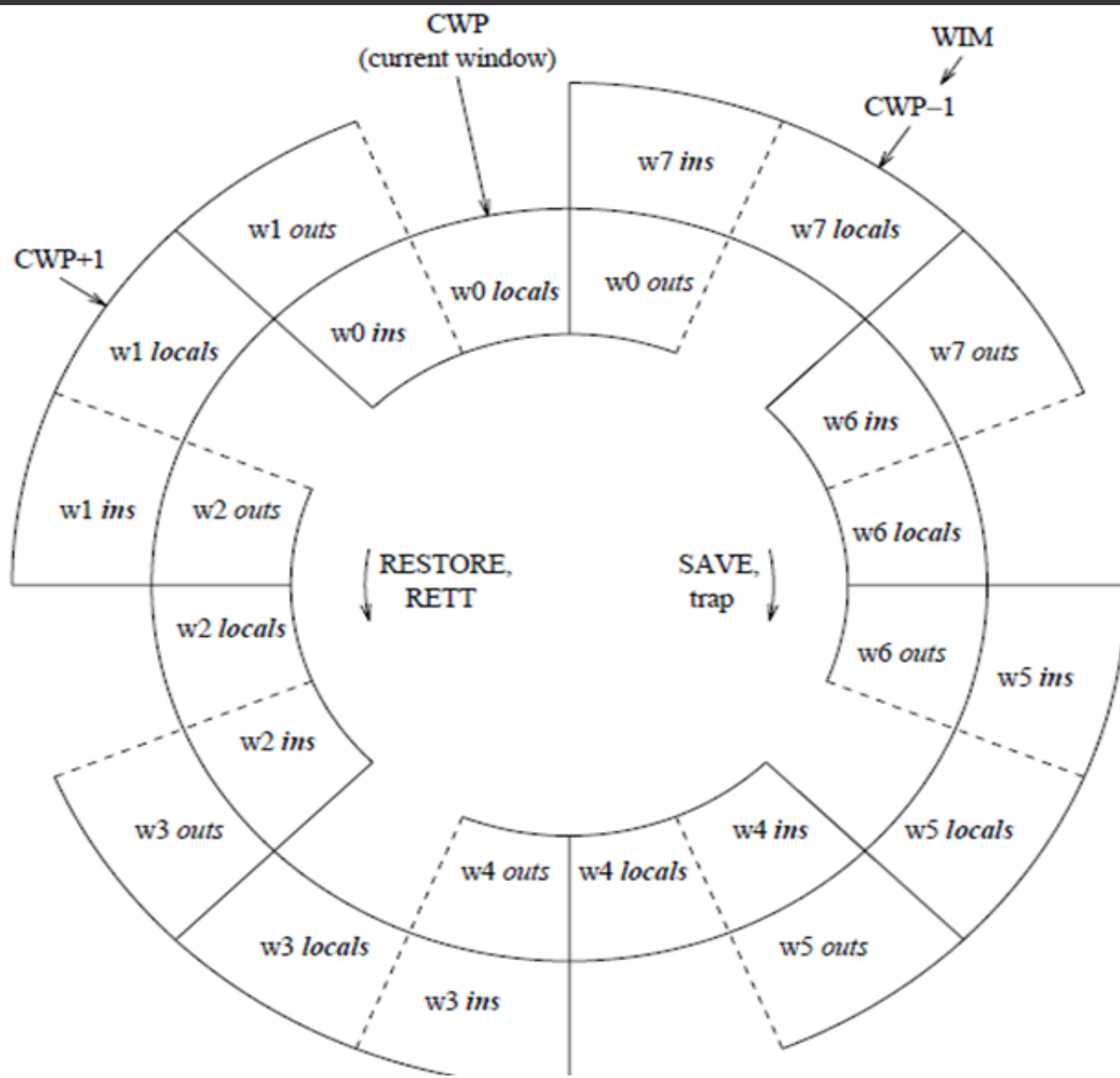
输出寄存器 (8个) — 函数返回值  
命名为 %o0 ~ %o7, 等同于 %r8 ~ %r15

全局寄存器 (8个) — 对所有函数可见  
命名为 %g0 ~ %g7 等同于 %r0 ~ %r7



- 当前窗口的  $i0 \sim i7$  和上一窗口的  $o0 \sim o7$  对应于同一组物理寄存器；
- 当前窗口  $o0 \sim o7$  作为参数传入下层窗口  $i0 \sim i7$  对应于同一组物理寄存器
- 所有窗口的 local 寄存器绝对独立在自己窗口呢
- global 不动





## • 特定不转动窗口

```
sub_12345:
```

```
cmp %o0, 0
```

```
be end
```

```
sub_45678:
```

```
ld [%o0], %g1
```

```
sethi %hi(0x8000000), %o3
```

```
andn %g1, %o3, %o3
```

```
mov 5, %g1
```

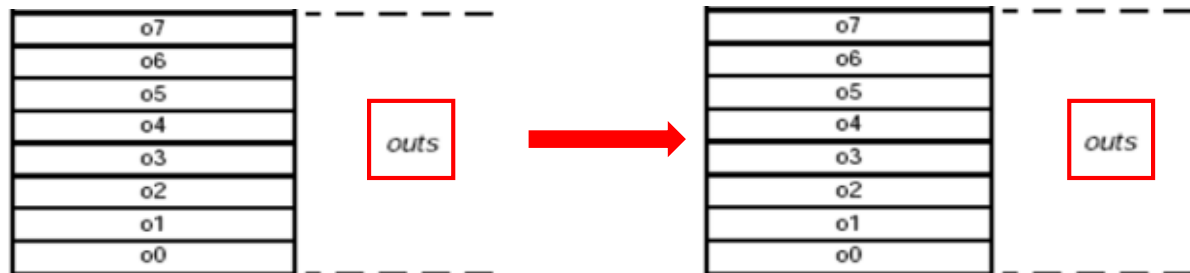
```
mov 0, %o4
```

```
mov 0, %o5
```

```
sub_12345:
```

```
retl
```

```
add %o7, %l7, %l7
```



## • 参数

父函数写入o0-o5，子函数使用i0-i5接受。

父函数

```
mov    %12, %o1
add    %fp, var, i3
mov    i0, %o0
mov    %12, %o1
call   sub_12345
or     %14, %15, %11
```

子函数

```
save   %sp, -0x80, %sp
mov    0, %o4
mov    0, %o5
mov    %i0, %o0
mov    %i0, %o1
mov    %i1, %o2
call   sub_45678
```

1 2

## • 返回值

子函数写入i0~i5，父函数o0~o5接受。

子函数

```
mov    0, %i0
ret
restore
```

```
call   sub_56789
mov    1, %i0
ba,a   end
ret
restore
```

父函数

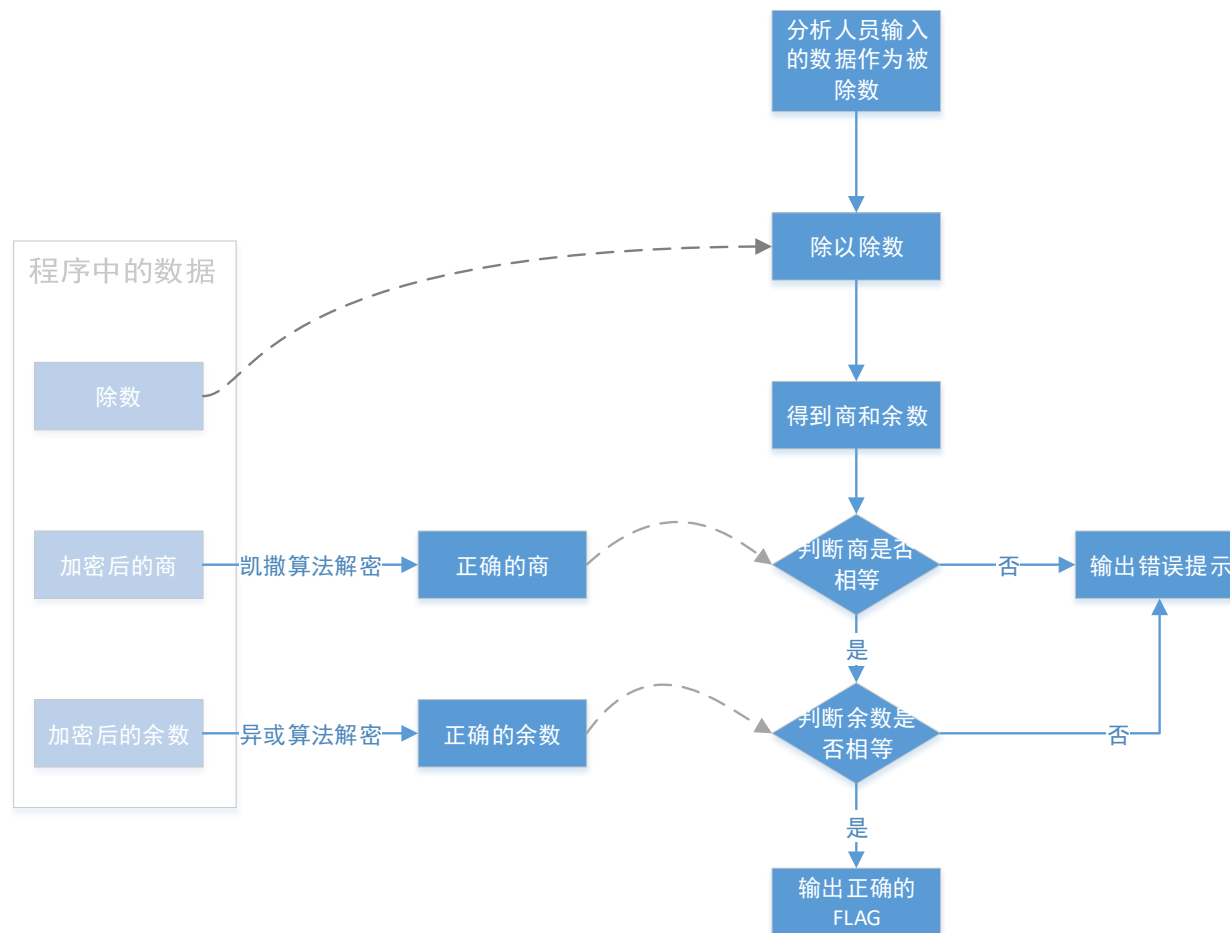
```
call   sub_12345
mov    %i0, %o0
cmp    %o0, 1
bne    end
```

- 分支延迟槽 (Branch delay slot)，简单地说就是位于分支指令后面的一条指令，不管分支发生与否其总是被执行，**而且位于分支延迟槽中的指令先于分支指令执行**
- 不是SPARC独有的
  - 存在延迟槽的架构：MIPS、PA-RISC、ETRAX CRIS、SuperH、SPARC等
  - 不存在延迟槽的架构：X86、PowerPC、ARM、DEC Alpha



## 要点

- SPARC架构
- Oracle Solaris系统
- 大数除法
- 凯撒算法
- 异或算法

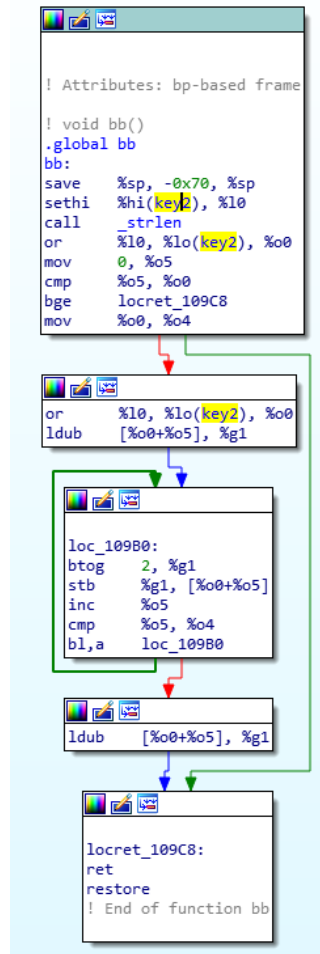


第七题执行流程图

```

loc_10B34:
sethi    %hi(a48222290543499), %o1 ! "482222290543499671471"
sethi    %hi(key), %o0 ! s1
bset     %lo(a48222290543499), %o1 ! "482222290543499671471"
mov      0x15, %o2 ! n
call     _memcpy
bset     %lo(key), %o0
call     aa
nop
set      key2, %o4
mov      0x35, %g1
mov      0x34, %o5
stb      %g1, [%o3+0x220]
stb      %o5, [%o4+1]
mov      0x31, %g1
mov      0x3A, %o5
stb      %g1, [%o4+2]
stb      %o5, [%o4+3]
mov      0x30, %g1
mov      0x3B, %o5
stb      %g1, [%o4+4]
stb      %o5, [%o4+5]
call     bb
clrb     [%o4+6]
sethi    %hi(a), %o5
ld       [%o5+%lo(a)], %g1
cmp      %g1, 0
mov      0, %o3
bne      loc_10BC8
or       %o5, %lo(a), %g1
    
```

凯撒算法



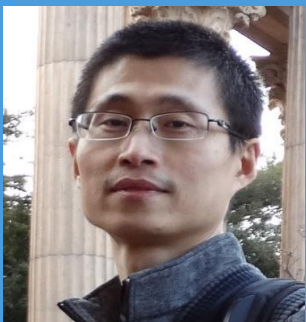
异或算法

```

loc_10C7C:
sethi    %hi(aContratulation), %o0 ! "Contratulations! The Flag is BJWXB_CTF{"
call     _printf
bset     %lo(aContratulation), %o0 ! "Contratulations! The Flag is BJWXB_CTF{"
or       %i3, 0x190, %o1
call     _printf
or       %i4, 0x168, %o0
sethi    %hi(asc_10DD0), %o0 ! "}"
call     _puts
bset     %lo(asc_10DD0), %o0 ! "}"
ba       locret_10CB8
mov      0, %i0
    
```

Key信息

# 感谢大家参与本次交流



libaisong@antiy.cn



weibo.com/libaisong75



Thank you!

