

《白帽子讲 Web 安全》

第 11 章 加密算法与随机数

Xor 异或

异或的数学符号为“ \oplus ”，计算机符号为“xor”。其运算法则为： $a \oplus b = (\neg a \wedge b) \vee (a \wedge \neg b)$

如果 a、b 两个值不相同，则异或结果为 1。如果 a、b 两个值相同，异或结果为 0。

异或逻辑运算（半加运算, XOR）

异或运算通常用符号“ \oplus ”表示，其运算规则为：

$0 \oplus 0 = 0$ 同 0 异或，结果为 0

$0 \oplus 1 = 1$ 同 1 异或，结果为 1

$1 \oplus 0 = 1$ 同 0 异或，结果为 1

$1 \oplus 1 = 0$ 同 1 异或，结果为 0

即两个逻辑变量相异，输出才为 1

与运算（&）<逻辑乘>

参加运算的两个数据，按二进制位进行“与”运算。

运算规则： $0 \& 0 = 0$ ； $0 \& 1 = 0$ ； $1 \& 0 = 0$ ； $1 \& 1 = 1$ ；

即：两位同时为“1”，结果才为“1”，否则为 0

例如： $3 \& 5$ 即 $0000\ 0011 \& 0000\ 0101 = 0000\ 0001$ 因此， $3 \& 5$ 的值得 1。

例如： $9 \& 5$ 即 $0000\ 1001$ (9 的二进制补码) $\& 00000101$ (5 的二进制补码) $= 00000001$ (1 的二进制补码)可见 $9 \& 5 = 1$ 。

或运算（|）<逻辑加>

参加运算的两个对象，按二进制位进行“或”运算。

运算规则： $0 | 0 = 0$ ； $0 | 1 = 1$ ； $1 | 0 = 1$ ； $1 | 1 = 1$ ；

即：参加运算的两个对象只要有一个为 1，其值为 1。

例如： $3 | 5$ 即 $0000\ 0011 | 0000\ 0101 = 0000\ 0111$ 因此， $3 | 5$ 的值得 7。

例如： $9 | 5$ 可写算式如下： $00001001 | 00000101 = 00001101$ (十进制为 13)可见 $9 | 5 = 13$

异或运算（^）

参加运算的两个数据，按二进制位进行“异或”运算。

运算规则： $0 \wedge 0 = 0$ ； $0 \wedge 1 = 1$ ； $1 \wedge 0 = 1$ ； $1 \wedge 1 = 0$ ；

即：参加运算的两个对象，如果两个相应位为“异”（值不同），则该位结果为 1，否则为 0。

例如： $9 \wedge 5$ 可写成算式如下： $00001001 \wedge 00000101 = 00001100$ (十进制为 12)可见 $9 \wedge 5 = 12$

php authcode 关键部分解读

实现 xor 加密过程

```
$result .= chr(ord($string[$i]) ^ ($box[($box[$a] + $box[$j]) % 256]));
```

Ord 返回 "X" 的 ASCII 值：

Chr 从不同的 ASCII 值返回字符

(1) Reused Key Attack

攻击者不需要知道密钥，即可以还原处明文，假设有密钥 C，明文 A，明文 B，那么 XOR 加密表示为

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

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

密文公布于众，因此很容易就可以计算 $E(A) \text{ xor } E(B)$

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

可以得出

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

这意味着 4 个数据，只需要知道 3 个，就可以推导出剩下的 1 个。密钥 C 已经已经不需要了。

(2) Bit-flipping Attack

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

由此可以得出

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

知道 A 的明文，B 的明文，A 的密文时，可以推导出 B 的密文

解决 Bit-flipping 攻击的方法是验证密文的完整性，常见的方法是增加带有 KEY 的 MAC(消息验证码 Message Authentication Code)，通过 MAC 验证密文是否被篡改

(3) WEP 破解

WEP 是一种常见的无线加密传输协议，破解 WEP 密钥，就可以连接无线的 Access Point。

WEP 采用 RC4 算法。

WEP 破解可以采用 Aircrack 实现

(4) ECB 模式的缺陷

ECB(电码簿模式)

一个明文分组加密成一个密文分组。因为相同的明文永远被加密成相同的密文分组，所以理论上制作一个包含有明文及其对应的密文的密码本是可能的！

ECB 模式所带来的问题是：如果密码分析者有很多消息的明密文，那它就可以在不知道密钥的情况下编写密码本。在许多实际情况中，有很多消息趋于重复。计算机的产生的消息，如电子邮件，可能有固定的结构。

该模式好的一面就是用同一个密钥加密多个消息时不会危险。

(5) Padding Oracle Attack? ? ?

https://blog.csdn.net/qg_31481187/article/details/71773789

(6) 密钥管理

将密钥（包括密码）保存在配置文件或者数据库中

(7) 伪随机数问题

伪随机数(pseudo random number)问题。

小结

在加密算法的选择和使用上，有以下最佳实践

(1) 不要使用 ECB 模式

(2) 不要使用流密码（RC4）

(3) 使用 HMAC-SHA1 代替 MD5（甚至可以代替 SHA1）

(4) 不要使用相同的 key 做不同的事情

- (5) Salts 与 IV 需要随机产生
- (6) 不要自己实现加密算法，尽量使用安全专家已经实现好的库
- (7) 不要依赖系统的保密性

当你不知道该如何选择时，有以下建议

- (1) 使用 CBC 模式的 AES256 用于加密；
- (2) 使用 HMAC-SHA512 用于完整性检查；
- (3) 使用带 salt 的 SHA256 或 SHA512 用于 Hashing

From

https://blog.csdn.net/weixin_38756990/article/details/72177367

HMAC-SHA1 是从 SHA1 哈希函数构造的一种键控哈希算法，被用作 HMAC（基于哈希的消息验证代码）。此 HMAC 进程将密钥与消息数据混合，使用哈希函数对混合结果进行哈希计算，将所得哈希值与该密钥混合，然后再次应用哈希函数。输出的哈希值长度为 160 位。在发送方和接收方共享机密密钥的前提下，HMAC 可用于确定通过不安全信道发送的消息是否已被篡改。发送方计算原始数据的哈希值，并将原始数据和哈希值放在一个消息中同时传送。接收方重新计算所接收消息的哈希值，并检查计算所得的 HMAC 是否与传送的 HMAC 匹配。

因为更改消息和重新生成正确的哈希值需要密钥，所以对数据或哈希值的任何更改都会导致不匹配。因此，如果原始的哈希值与计算得出的哈希值相匹配，则消息通过身份验证。

SHA-1（安全哈希算法，也称为 SHS、安全哈希标准）是由美国政府发布的一种加密哈希算法。它将从任意长度的字符串生成 28 位长的字符串。

```
import java.security.InvalidKeyException;
import java.security.NoSuchAlgorithmException;

import javax.crypto.Mac;
import javax.crypto.spec.SecretKeySpec;

import org.apache.commons.codec.binary.Base64;

/**
 * HMAC_SHA1 Sign 生成器.
 *
 * 需要 apache.commons.codec 包
 */
public class HMAC_SHA1 {

    private static final String HMAC_SHA1_ALGORITHM = "HmacSHA1";

    /**
     * 使用 HMAC-SHA1 签名方法对 data 进行签名
     *
     * @param data
     *         被签名的字符串
     */
}
```

```

    * @param key
    *          密钥
    * @return
    *          加密后的字符串
    */
    public static String genHMAC(String data, String key) {
        byte[] result = null;
        try {
            //根据给定的字节数组构造一个密钥,第二参数指定一个密钥算法的名称
            SecretKeySpec signKey = new SecretKeySpec(key.getBytes(),
HMAC_SHA1_ALGORITHM);
            //生成一个指定 Mac 算法 的 Mac 对象
            Mac mac = Mac.getInstance(HMAC_SHA1_ALGORITHM);
            //用给定密钥初始化 Mac 对象
            mac.init(signKey);
            //完成 Mac 操作
            byte[] rawHmac = mac.doFinal(data.getBytes());
            result = Base64.encodeBase64(rawHmac);

        } catch (NoSuchAlgorithmException e) {
            System.err.println(e.getMessage());
        } catch (InvalidKeyException e) {
            System.err.println(e.getMessage());
        }
        if (null != result) {
            return new String(result);
        } else {
            return null;
        }
    }
    /**
    * 测试
    * @param args
    */
    public static void main(String[] args) {
        String genHMAC = genHMAC("111", "2222");
        System.out.println(genHMAC.length()); //28
        System.out.println(genHMAC); // O5fv iq3D GCB5NrHcl/JP6+xxF6s=
    }
}

```

From

<https://www.cnblogs.com/gugia/p/4641325.html>

在 java 项目中使用 AES256 CBC 加密

首先要注意一点，默认的 JDK 是不支持 256 位加密的，需要到 Oracle 官网下载加密增

强文件（Java Cryptography Extension (JCE) Unlimited Strength Jurisdiction Policy Files 8），否则编译会报错：

java.security.InvalidKeyException: Illegal key size

解压后替换 jre/lib/security/ 目录下的同名文件即可。

```
public class lotServer {

    private static final byte[] key = {..}; //key.length 须满足 16 的整数倍
    private static final byte[] iv = {..}; //iv.length 须满足 16 的整数倍
    private static final String transform = "AES/CBC/PKCS5Padding";
    private static final String algorithm = "AES";
    private static final SecretKeySpec keySpec = new SecretKeySpec(key, algorithm);

    public static void main(String[] args) {
        Cipher cipher = Cipher.getInstance(transform);
        cipher.init(Cipher.ENCRYPT_MODE, keySpec, new IvParameterSpec(iv));
        byte[] cipherData = cipher.doFinal("待加密的明文".getBytes("UTF-8"));
        System.out.println(Arrays.toString(cipherData));
    }
}
```

key 和 iv 都可以通过更复杂的方式生成，方法很多这里不再列出，更多的使用技巧会在实际应用中发现。