# 打点高频漏洞2-----shiro利用&源码详细解析&非常规shiro打法

# 0x01 简介

shiro本身是一个很常见的漏洞, 也是各类攻防排名第一拿shell的漏洞。

现在主流的shiro利用就是反序列化进去写内存马,这个用法也是攻防排名第一的用法,拿shell很快,但是也会有一些问题存在,后文会详细说明。

本篇文章主要是讲解shiro常规用法和常规用法之外的一些操作,然后讲完操作之后再从源码层面解析漏洞为什么会产生。

我知道很多兄弟不喜欢看源码,想着能打就行,其实是不对的,因为不看源码,有的东西稍微变一下,其实就不会了,纯搞黑盒测试是没有出路的,基本就 是经验主义,但是懂了源码,就有了一种万变不离其宗的感觉。

所以我的每一篇文章都在不遗余力的宣传看源码的重要性,这个重要性甚至比拿到shell本身还要重要。

红队, 或者渗透人员的高度其实并不在于掌握多少种奇浮巧计, 或者骚姿势。

所有的骚姿势都是建立在稳固的基础上达成的,而这个基础就是代码能力,或者说研发能力,因为所有漏洞都是由代码表达出来的,不懂代码,就不懂漏洞产生的根源,就没有举一反三的能力,那么世界上这么多漏洞,一个个看,而且cve还在不断地出新的,这么多东西,真的能在有生之年看完吗?而掌握了代码之后,就能够以点带面的去归纳漏洞,最终可以训练出一种能力,就是出一个新漏洞,可能花很少时间就能看懂,也就是所谓的漏洞快速学习能力。

而且基础不扎实,或许现阶段能干活,但是稍微难一点的项目,就会觉得十分费劲,上不了高度,上不了强度,技术难以提升。

这个基本功,就好像打英雄联盟的补兵和对线技巧,如果对线的时候频繁被对面换血,然后补刀又差,那么势必导致经济落后于对面,一步输则步步输,或许玩家脑子里有一些骚玩法,比如什么吸血流火男,或者ap剑圣,或者不参团一直偷塔。

但是基本功就是基本功,或许低端局这些玩法有用,但是在钻石以上,在对面补刀稳压,对线换血稳压,游走能力稳压对位的情况下,要赢游戏,可以说非常难了。

道理都是一样,基本功是一切的关键,舍本逐末的事情经常发生,我不指望所有人都能明白,但是我既然在这里写文章了,还是把我认为最有价值的东西分享出来,兄弟们看了觉得有收获也不用感谢我,如果你觉得不对,就别继续看了,点击右上角的x,然后别骂我就行。

## 0x02 漏洞利用

关于利用这块,这里只讲550,也就是我们用的最多的那个漏洞,可以直接代码执行写内存马的那个。

分几步

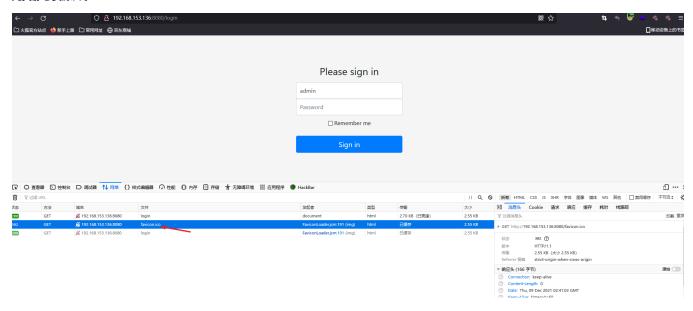
1、爆破key

python3 shiro-exploit.py check -u http://192.168.153.136:8080/login
Target Used Shiro,Staring butre key:
Version 1 Key Found: kPH+bIxk5D2deZiIxcaaaA=

### 2、爆破利用链



### 先找静态资源目录



### 然后注入内存马

### 直接失败



因为这个网站根本就没有静态资源

直接命令执行吧,看个效果

目标地址	http://192.168.153.136:8080/ 框架选择 shiro 超时设置/s 10
gadget	CommonsCollectionsK1 ▼ 回显方式 TomcatEcho ▼
shiro密钥	kPH+blxk5D2deZilxcaaaA== 批量密钥 AES GCM (shiro>1.4.2)
command	whoami
注入内存马	較劍_Tomcat ▼ 路径 /favicon.ico 密码 fucku 执行注入
[x] 该命令执行失败请重试 	
desktop-gd0n1rf\fuckdog	
desktop-gd0n1rf\fuckdog	

这里虽然不能直接注入内存马,但是可以尝试反弹shell,一样的。

更多详情百度上很多,这里不多赘述了,只走一遍操作。

shiro本质上是代码执行,执行系统命令也是通过调用java的exec来执行系统命令。

写内存马也是通过代码执行把马加载到内存中,这里利用了java组件的特性。

这里原理就简单讲讲,后续再来深入的讲

# 0x03 漏洞挖掘过程

本文主要对怎么找到了shiro这个漏洞进行分析,也就是从漏洞挖掘者的思路来分析他是怎么挖到的,然后逐步解析。

shiro550是一个通过反序列化来rce的漏洞,那么这里涉及到了java反序列化这个知识点。

下面画个知识树, 大家看起来方便一些。

# shiro反序列化 shiro 反序列化 shiro 反序列化 一个授权/认证框架,可以跟springboot联动 反射 序列化 泛型

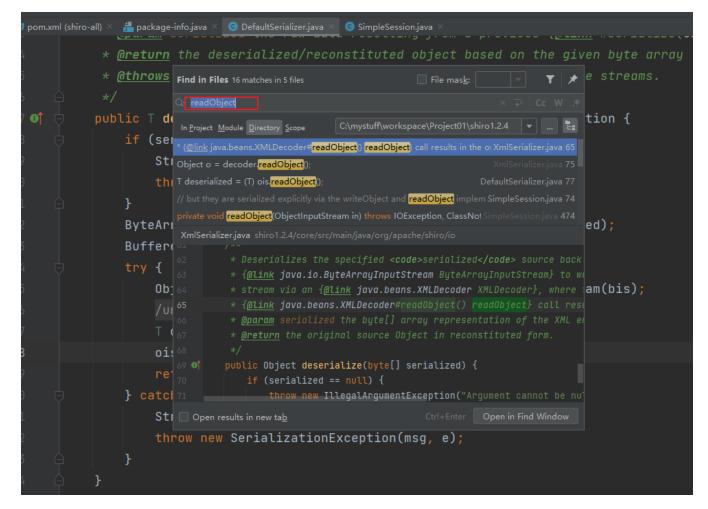
这里把shiro反序列化这个大的东西分解了一下,让各位看起来清楚一些。

shiro反序列化分为shiro和反序列化两个模块,然后反序列化的利用又用到了反射,泛型,以及序列化,都是java的一些特性,不了解的需要自己百度一下。 这里给一篇文章,详细的介绍了java的反序列化原理和payload构造方法。

https://www.cnblogs.com/nice0e3/p/14183173.html

这里为了不影响文章流畅度, 暂且可以这么简单的理解。

反序列化可以导致命令执行,涉及到java代码,然后shiro是java写的,用了一段有漏洞的java代码,就导致了反序列化漏洞,然后就导致了rce。 shiro反序列化是一个叫做readObject的函数导致的,所以这里我们在shiro的框架中先全局搜索这个函数。



然后根据这个readObject找到对应的函数,这里因为我是知道漏洞发生点的,就直接定位不浪费时间了。

实战中也是一样的方法,但是需要自己去跟。

也就是说,readObject可以找到最终漏洞的触发函数,但是漏洞不一定能够成功触发,还需要输入端可控才可以,因为没有输入端就没法构造payload。 这里找到漏洞触发函数

```
public T deserialize(byte[] serialized) throws SerializationException {
    if (serialized == null) {
        String msg = "argument cannot be null.";
        throw new IllegalArgumentException(msg);
    }
    ByteArrayInputStream bais = new ByteArrayInputStream(serialized);
    BufferedInputStream bis = new BufferedInputStream(bais);
    try {
        ObjectInputStream ois = new ClassResolvingObjectInputStream(bis);
        /unchecked/
        T deserialized = (T) ois.readObject();
        ois.close();
        return deserialized;
    } catch (Exception e) {
        String msg = "Unable to deserialze argument byte array.";
        throw new SerializationException(msg, e);
    }
}
```

就是这个deserialize函数

可以看出来这是一个泛型方法 (我默认看的人都懂java)

这个方法其实挺好读懂的

```
ByteArrayInputStream bais = new ByteArrayInputStream(serialized);
BufferedInputStream bis = new BufferedInputStream(bais);
```

这两段都是获取文件流

然后

```
ObjectInputStream ois = new ClassResolvingObjectInputStream(bis);
/unchecked/
T deserialized = (T) ois.readObject();
ois.close();
return deserialized;
```

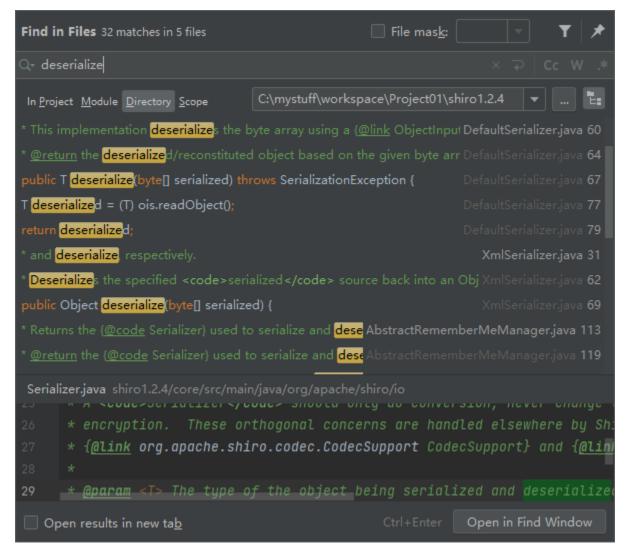
这里ois = object input stream 也就是对象输入流

最后用一个泛型方法调用ois.readObject(),就直接把流里面的数据反序列化。

上面这个方法写出来本质上就是给数据做反序列化的,不存在什么漏洞不漏洞,漏洞是否发生,还需要往前看,看这个方法是怎么用的,找到这个方法中传入的bytes数据流是否可控,这是我们往前看的目的。

### 于是再次全局搜索这个这个方法的名字

### deserialize



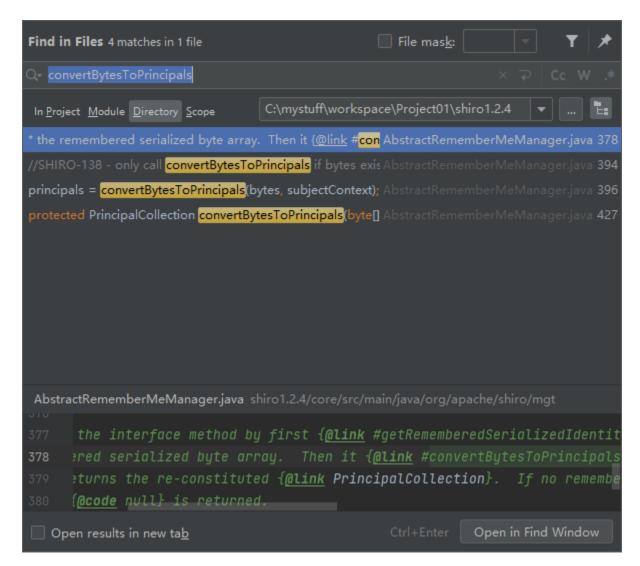
定位到函数

### 这个函数convertBytesToPrincipals

看得出来是一个解密函数,也就是把bytes值传进来,然后调用decrypt函数来解密,最后把解密后的数据再调用deserialize来反序列化。

看到这里,再次重复我们之前的搜索大法,也就是看到底哪里使用了这个解密函数

全局搜索



找到方法的调用处

让我们来阅读一下这个方法getRememberedPrincipals

这个方法有个subjectContext的形参,这个参数是从外界传入,经过传入之后,首先通过这一段获取bytes

```
byte[] bytes = getRememberedSerializedIdentity(subjectContext);
```

然后走下面的逻辑,通过这一段

```
principals = convertBytesToPrincipals(bytes, subjectContext);
```

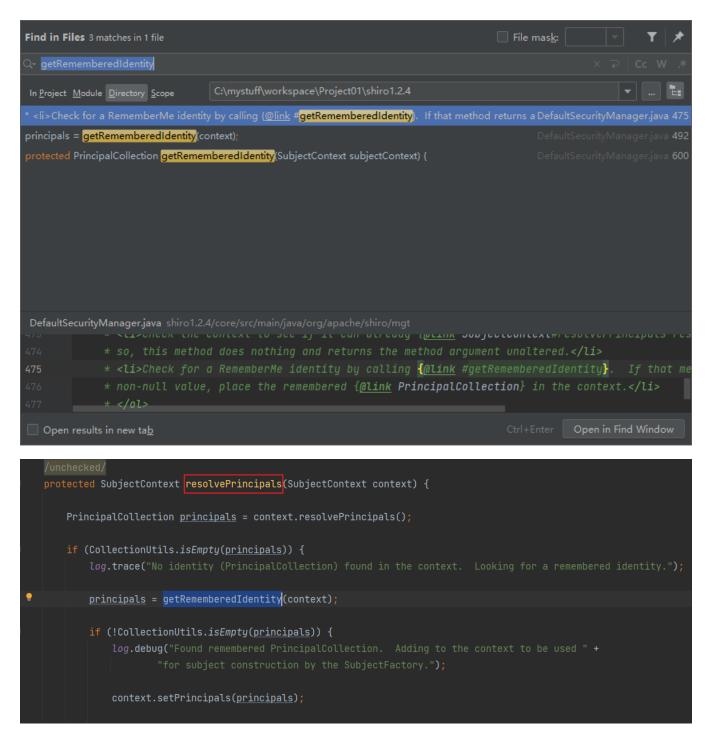
获取到principals, 最后如果不出错, 就把principals返回出来。

其实光看这个还是看不明白,因为还是没找到外界的直接输入点,所以继续搜索这个方法getRememberedPrincipals

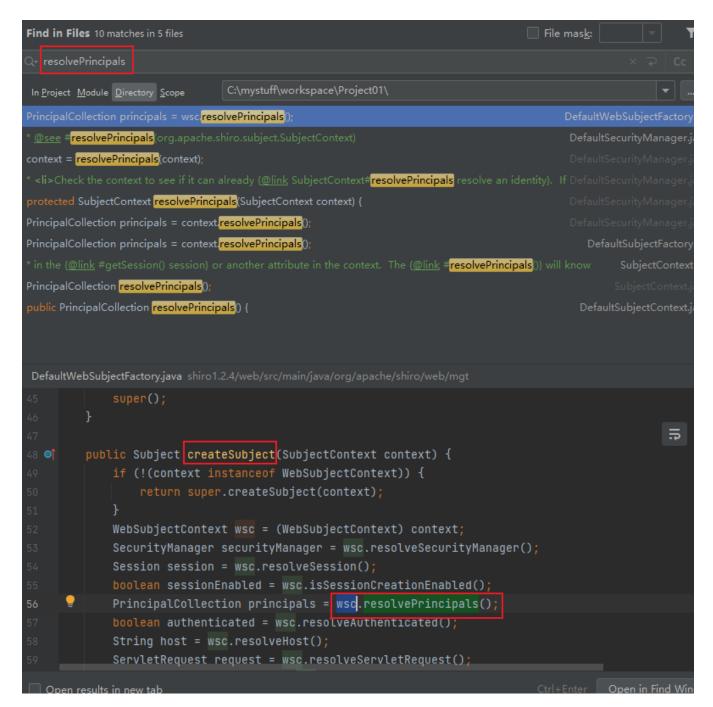
```
File mask:
Find in Files 12 matches in 5 files
getRememberedPrincipals
In Project Module Directory Scope
* Tests the {<u>@link</u> AbstractRememberMeManager#<mark>getRememberedPrincipals</mark>(SubjectContext)} m‹AbstractRememberMeManagerTest.java 35
public void test<mark>GetRememberedPrincipals</mark>WithEmptySerializedBytes() {
PrincipalCollection principals = rmm.getRememberedPrincipals(new DefaultSubjectContext());
principals = rmm.getRememberedPrincipals(new DefaultSubjectContext());
public PrincipalCollection getRememberedPrincipals(SubjectContext subjectContext) {
return rmm.getRememberedPrincipals(subjectContext);
"] threw an exception during <code>getRememberedPrincipals</code>().";
PrincipalCollection getRememberedPrincipals(SubjectContext subjectContext);
                                                                                                       RememberMeManager.java 48
public void getRememberedPrincipals() {
PrincipalCollection collection = mgr.getRememberedPrincipals(context);
AbstractRememberMeManagerTest.java shiro1.2.4/core/src/test/java/org/apache/shiro/mgt
              * Tests the {@link AbstractRememberMeManager#getRememberedPrincipals(SubjectContext)} method
              * {@link AbstractRememberMeManager#getRememberedSerializedIdentity(SubjectContext)} method
```

### 找到一个调用他的方法

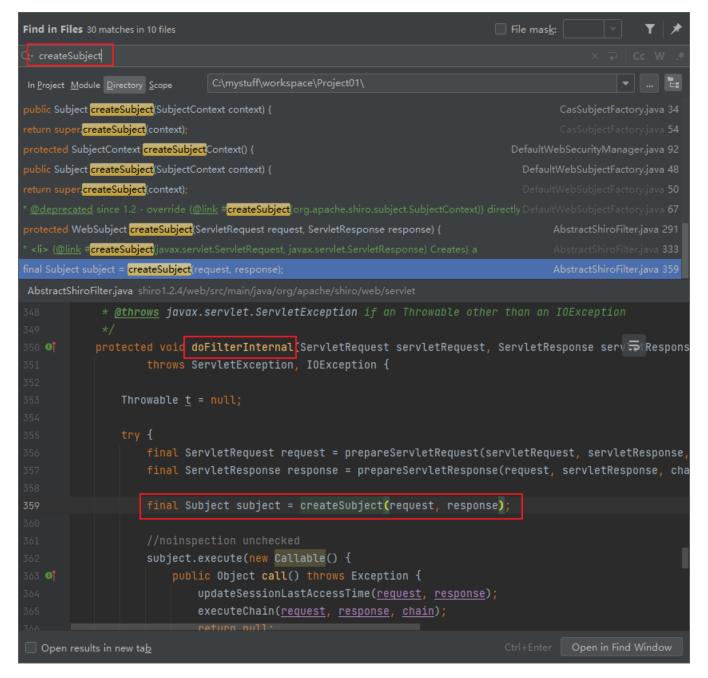
还是subjectContext,依旧没找到输入点,继续搜索getRememberedIdentity方法



依旧没找到输入点,继续搜索resolvePrincipals



这里可以看到createSubject方法调用了下面这个方法,继续搜索createSubject方法



最终得到doFilterInternal方法,可以看到在这里获取request中的值,然后最终request值中的一部分会被反序列化

其实上面形参还对不上号,但是看得有点头晕,懒得找了。

根据经验判断就是这样。

那么问题来了,request的值在哪,从哪里传进来,虽然通过这样的方法找到了filter,那么怎么构造payload呢,说好的输入点,怎么最后就是个request呢,我怎么知道request是什么东西?

别慌,其实这一步的目的就是为了找到漏洞的触发输入点是否可控,这里看到了request,其实可以证明,输入还是大概率可控的,但是为啥还没找到输入点,其实我也不知道。

这文章就是为了还原真实的漏洞挖掘过程,在最开始的时候,框架我也不了解,源码我也没读过,我就知道一个readobject,一个反序列化,这种情况,大概率就是一步步的去反向的跟踪,跟踪输入点,这是很符合逻辑的方法。

那么既然跟到了,其实整个源码,还有很多看不懂的地方,比如这个subjectcontext是啥,或者有些兄弟基础差一点的,连这个filter也看不懂,不知道什么是filter,甚至往里面传request是什么意思也不懂,这种情况应当去补一补java基础再来看。

如果有了java基础,但是没有shiro的框架基础,框架里面很多东西看起来都是迷迷糊糊,这个时候建议就去看一看shiro的教程,快速的过一遍,看看这个框架到底是干啥的,整体架构先了解一下。

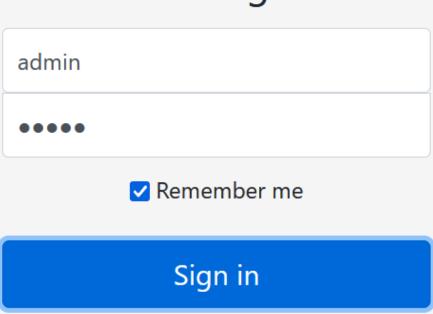
在有了上述基础之后再来看,再加上刚刚其实这个漏洞的大体思路已经被理出来了,现在就可以正向的来调试代码了。

这里shiro的环境搭建非常的难受,我至今也没有搭建成功,于是只有用另一个办法,就是java远程调试。

这边我在vulhub上找到了shiro的jar包,然后我又从github找到了源码,然后直接idea远程调试,首先在虚拟机启动我的shiro的jar包

然后尝试访问, 发现页面已经搞定了

# Please sign in



这里我在前面逆向找到的filter的地方下断点来进行调试

```
protected void doFilterInternal(ServletRequest servletResponse servletResponse, final FilterChain chain) servletRequest: RequestFacade@6428

throws ServletException, IOException {

try {

final ServletRequest request = prepareServletRequest(servletResponse, chain);

final ServletResponse response = prepareServletResponse(request, servletResponse, chain);

final Subject subject = createSubject(request, response);

//noinspection unchecked

subject.execute(new Callable() {

public Object call() throws Exception {

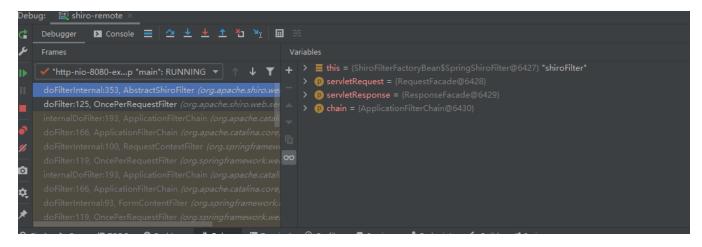
updateSessionLastAccessTime(request, response);

executeChain(request, response, chain);

return null;
}

return null;
```

然后网页这边点击sign in



这里可以看到已经成功的断下来了

那么继续单步往下走 这里跟filter的过程就不全写了 意义也不大, 接着filter跟完后续跟漏洞相关性比较强的代码来看

这里继续往下跟 跟到了这个executelogin函数

进而查看executelogin函数

这个函数走了一个login逻辑

login下面再是onLoginSuccess

那么ok 先看login

这里可以很清晰的看到

先做了一次isRememberMe的判断,然后根据判断结果往下走

这个isRememberMe就是网页端的是否进行勾选

# Please sign in

Username

Password

✓ Remember me

Sign in

### 如果勾选了 走这一段

```
if (isRememberMe(token)) {
    rememberIdentity(subject, token, info);
} else {
```

继续跟这个rememberIdentity

```
public void rememberIdentity(Subject subject, AuthenticationToken token, AuthenticationInfo authcInfo) {
    PrincipalCollection principals = getIdentityToRemember(subject, authcInfo);
    rememberIdentity(subject, principals);
}
/**
```

含有三个参数的rememberIdentity进来之后,然后走他的重载方法,这里重载方法注意值传入了两个参数,形参是不同的 再跟过来

看到这里调用了两个方法,都跟进去看一下

先看这个converPrincipalsToBytes

```
protected byte[] convertPrincipalsToBytes(PrincipalCollection principals) {
    byte[] bytes = serialize(principals);
    if (getCipherService() != null) {
        bytes = encrypt(bytes);
    }
    return bytes;
}
```

这里先序列化, 然后再加密

跟进encrypt方法看一下

```
protected byte[] encrypt(byte[] serialized) {
   byte[] value = serialized;
   CipherService cipherService = getCipherService();
   if (cipherService != null) {
      ByteSource byteSource = cipherService.encrypt(serialized, getEncryptionCipherKey());
      value = byteSource.getBytes();
   }
   return value;
}
```

这里是调用cipherService方法来进行加密 传入的值一边是数据 一边是key

这里先把key找到,跟进这个方法getEncryptionCipherKey

```
public byte[] getEncryptionCipherKey() {
    return encryptionCipherKey;
}
```

这里return了这个key值,跟一下这个key,看看是什么情况

```
public void setEncryptionCipherKey(byte[] encryptionCipherKey) {
    this.encryptionCipherKey = encryptionCipherKey;
}
```

这里发现了一个set方法,也就是设置这个kev的方法,跟一下这个方法

```
public void setCipherKey(byte[] cipherKey) {
    //Since this method should only be used in symmetric ciphers
    //(where the enc and dec keys are the same), set it on both:
    setEncryptionCipherKey(cipherKey);
    setDecryptionCipherKey(cipherKey);
}
```

又是个set方法,再继续跟一下

```
public AbstractRememberMeManager() {
    this.serializer = new DefaultSerializer<PrincipalCollection>();
    this.cipherService = new AesCipherService();
    setCipherKey(DEFAULT_CIPHER_KEY_BYTES);
}
```

这里发现是设置了一个默认的key的byte,根据字面意思来理解就是这样

那么看看这个

DEFAULT\_CIPHER\_KEY\_BYTES

是啥

```
private static final byte[] DEFAULT_CIPHER_KEY_BYTES = Base64.decode( base64Encoded: "kPH+bIxk5D2deZiIxcaaaA==");
```

发现这串字节数组是硬编码进去的, 然后用b64来解码

出于好奇我手动解码一下看看是什么鬼

```
      kPH+blxk5D2deZilxcaaaA==

      0
      90
      f1
      fe
      6c
      8c
      64
      e4
      3d
      9d
      79
      98
      88
      c5
      c6
      9a
      68
      □ñþl□dä=□y□□ÅÆ□h
```

就是字节码,不去管他,这里找key的部分就完成了,再回过头看他用这个key是怎么加密的

```
if (cipherService != null) {
    ByteSource byteSource = cipherService.encrypt(serialized, getEncryptionCipherKey());
    value = byteSource.getBytes();
}
```

这里用了cipherService.encrypt方法来进行加密,跟一下这个方法

先找到cipherService

```
public interface CipherService {

/**

* Decrypts encrypted data via the specified cipher key and returns the original (pre-encrypted) data.

* Note that the key must be in a format understood by the CipherService implementation.

*

* @param encrypted the previously encrypted data to decrypt

* @param decryptionKey the cipher key used during decryption.

* @return a byte source representing the original form of the specified encrypted data.

* @throws CryptoException if there is an error during decryption
```

注意看,是个接口,并没有具体的实现方法

找到cipherService.encrypt

```
ByteSource encrypt(byte[] raw, byte[] encryptionKey) throws CryptoException;

/**

* Receives the data from the given {@code InputStream}, encrypts it, and sends the resulting encrypted data to the * given {@code OutputStream}.

* x/p/>

* x/b\NOTE:
* x/b\NOTE:
* x/b\NOTE:
* this method * em>does NOT</em> flush or close either stream prior to returning - the caller must

* do so when they are finished with the streams. For example:

* xpre>

* try {

* InputStream in = ...

* OutputStream out = ...

* oipherService.encrypt(in, out, encryptionKey);

* } finally {

* try {

* in.close();

* } catch (10Exception ioe1) { ... log, trigger event, etc }

* }

* if (out != null) {

* try {

* out.close();

* } catch (10Exception ioe2) { ... log, trigger event, etc }

* }

* }

* Aparam in the stream supplying the data to encrypt

* @param encryptionKey the cipher key to use for encryption

* @throws CryptoException if there is any problem during encryption.
```

### 根据传参定位到接口里的方法,然后根据这个接口去找具体的实现方法

成功找到具体的实现类

```
public abstract class JcaCipherService implements CipherService {

/**

* Internal private log instance.

*/

private static final Logger log = LoggerFactory.getLogger(JcaCipherService.class);

/**

* Default key size (in bits) for generated keys.

*/

private static final int DEFAULT_KEY_SIZE = 128;

/**

* Default size of the internal buffer (in bytes) used to transfer data between streams during stream operations

*/

private static final int DEFAULT_STREAMING_BUFFER_SIZE = 512;

private static final int BITS_PER_BYTE = 8;
```

看这里, 调用了自己的重载方法

```
return encrypt(plaintext, key, <u>ivBytes</u>, generate);
```

然后跟下去

加密算法就在这里了,再更具体的实现,就不用去管他了,到时候构造poc的时候套这一段解密算法就行了,这里可以看出来就是aes加密。

这里key知道了,加密算法知道了,但是输入点还不知道于是还需要继续跳回去看代码。

上面的converPrincipalsToBytes方法已经跟完了,下面开始看这个

rememberSerializedIdentity

跟到了

那么其实整个漏洞就已经理出来了

首先最后的方法是存在一个readobject的反序列化触发点

然后这个触发点经过我们分析是用户可控的,可控的点在前端的cookie处

最终导致了漏洞的产生

to be continue