Android 应用多开对抗实践

白天午睡梦到些以前给某行业安全峰会写了材料,醒来后把记得的部分重新整理一下,分享出来给大家,尽量写得简洁明了。

未必准确,仅供参考,欢迎纠正补充

```
Android 应用多开对抗实践
```

应用多开技术总结 系统级技术 用户级技术

拆招

反系统级应用多开 简单粗暴的代码 验证 可改进 反用户级应用多开 仍然是简单粗暴的代码 验证 威力加强版 对用户级应用多开的理解

业务前端白名单

后记

应用多开技术总结

系统级技术

多开技术方案	发行版 APP
Android 多用户 功能	OEM系统自带的"手机分身"、"应用双开",和 "Island/炼妖壶" 等各种 "Android for work" 产品
chroot/lxc	暂无发现 APP

• 多用户功能

多用户模式主要用到 UserManager 相关类,切换不同的用户,在不同的用户下运行 App,实现 多开。最直观的例子是 Android 手机上的 多用户 功能, 手机分身 功能,以及 am switch-user 命令,这种简单粗暴的用法会将 Android 服务都运行一份,如果只用于应用多开,且不说资源消耗,切换用户是在麻烦。

在 Android 5.0 在基于多用户功能添加了 Android for work 功能,可以在同一个桌面启动器下使用受限用户启动 APP,不再需要切换界面。同时将权限开发给了非系统应用。

chroot

UNIX 的 chroot 系统调用在 Android 上也能用,需要 root 权限。在本地挂载运行精简版系统镜像,使用远程桌面软件如 VNC 等访问本地多开的系统。尚未发现发行版 APP,可能在 ARM 服务器云手机中用到。

用户级技术

多开技术方案	发行版 APP
VirtualApp	VirtualXposed, DualSpace
MultiDroid	LBE平行空间, Parallel Space
DroidPlugin	分身大师
Excelliance	双开助手, MultiAccount
其它	虚拟大师

在用户级的多开技术中,还可以在按设计用途划分出三类

• "容器": VirtualApp、MultiDroid

• 热更新/插件化: DroidPlugin、Excelliance

• 虚拟系统:虚拟大师

具体实现原理大家可以翻论坛里的精品贴,这里不多描述。

值得一提的是,某云手机团队的 "虚拟大师" 产品,实现在用户态运行了一个精简版的 Android 系统镜像,在系统库中拦截了几乎所有系统调用,使用类似前文提到的 chroot 挂载系统镜像的方法运行,有兴趣的同学可以看一看。

拆招

反系统级应用多开

仅多用户方案的多开,忽略 chroot / 1xc

简单粗暴的代码

```
// --- C++ ---
#include <unistd.h>
bool isDualApp(){return 0 != getuid()/100000;}
```

```
// --- Java ---
import android.os.Process;
static boolean isDualApp(){return 0 != Process.myUid() / 100000;}
```

一行代码完事了?

完事了,真的完事了。

但是为什么?

Android 系统中,如果开启了多用户模式,会存在一个主用户和若干受限用户。

把 MIUI 的 "手机分身" 和 "应用双开" 功能都打开,可以看到有三用户,0、11 和 999,分别对应主用户、"手机分身" 和 "应用双开"

使用多用户模式实现的多开,在客户端中可以通过 Android SDK 的 UserManger 类判断当前运行 APP 的用户是否为主用户和受限用户

```
// android.os.UserManger.java
public boolean isAdminUser() {
    return isUserAdmin(UserHandle.myUserId());
}
// ...
public boolean isPrimaryUser() {
    UserInfo user = getUserInfo(UserHandle.myUserId());
    return user != null && user.isPrimary();
}
```

顺着线索,找到 UserHandler 类

```
// android.os.UserHandle.java
@Deprecated
/**
* @hide A user id constant to indicate the "owner" user of the device
* @deprecated Consider using either {@link UserHandle#USER_SYSTEM} constant or
* check the target user's flag {@link android.content.pm.UserInfo#isAdmin}.
*/
@Deprecated
public static final @UserIdInt int USER_OWNER = 0;
public static final @UserIdInt int USER_SYSTEM = 0;
public static final int PER_USER_RANGE = 100000;
// ...
public static @UserIdInt int getUserId(int uid) {
   if (MU_ENABLED) {
        return uid / PER_USER_RANGE;
   } else {
       return UserHandle.USER_SYSTEM;
   }
}
```

可看到通过 uid/100000 获得 Android 的 Userld,同时通过其它 final 字段和相关注释得知 OWNER/SYSTEM/ADMIN 的 Userld 是 0,因此我们可以通过 uid/100000 为 0 判断为主用户,非主用户直接判为多开即可。

验证

使用上文提到的 MIUI 中的 "应用双开" 功能,在进程中找到 Userld 999 运行的进程,因为第一列显示成了用户名,进 /proc/\${PID}/status 查看进程 uid。uid / 100000 是 999,没毛病。

```
# --- adb shell ---
$ ps -ef | grep u999

      u999_a118
      14392
      905 0 14:07:52 ?
      00:00:01 com.miui.analytics

      u999_system
      19793
      905 0 19:55:24 ?
      00:00:00 com.android.keychain

shell 20408 13712 3 19:58:11 pts/0 00:00:00 grep u999
$ cat /proc/14392/status
Name: .miui.analytics
Umask: 0077
State: S (sleeping)
Tgid: 14392
Ngid: 0
Pid:
        14392
PPid: 905
TracerPid: 0
                                               99910118
Uid: 99910118
                         99910118
                                                                  99910118
Gid: 99910118
                           99910118
                                               99910118
                                                                  99910118
```

可改进

• 区分各种系统级双开/分身模式

反用户级应用多开

仍然是简单粗暴的代码

测试代码一

```
// --- C++ ---
#include <unistd.h>
#include <sys/stat.h>
#include <string>
bool isDualApp(std::string dataDir) {
    return 0 == access((dataDir + "/../").c_str(), R_OK);
}
```

测试代码二

```
// --- Java ---
import java.io.File;
boolean isDualApp(String dataDir){
   return new File(dataDir + File.separator + "..").canRead();
}
```

dataDir 目录的父级目录理论上归属 system 用户或 root 用户,除非是系统应用,否则不能访问。

补充

为什么使用 dataDir 而不是 nativeLibraryDir 或 sourceDir 呢?

看 nativeLibraryDir 和 sourceDir 目录所在的位置,base.apk 权限 rw-r-r--- 任意用户读取,lib 目录权限 rwxr-xr-x 任意用户读取和执行

```
# ls -al /data/app/com.example.checksandbox-ElZnrZIb5m2rbBv_3K8nZQ\=\=/
total 2420
drwxr-xr-x 3 system system 4096 2019-09-24 16:15 .
drwxrwx--x 80 system system 12288 2019-09-24 16:15 ..
-rw-r--r- 1 system system 2440234 2019-09-24 16:15 base.apk
drwxr-xr-x 3 system system 4096 2019-09-24 16:15 lib
```

而 dataDir 的目录权限 rwx-----, 私有不公开

因此,对于用户级多开软件来说,仅是实现多开功能,完全可以复用原本的 base.apk 和 lib,不需要在自己目录中释放一份,而 dataDir 目录却是必须要另外准备的。

验证

代码放 APP 里跑一遍看看

测试代码一结果

技术	发行产品	结果
DroidPlugin	分身大师	阴性
VirtualApp	VirtualXposed	阳性 +
VirtualApp	DualSpace	阳性 +
MultiDroid	LBE平行空间	阳性 +
Excelliance	双开助手	阳性 +
其它	虚拟大师	阳性 +

emmm,看来三六零在文件系统上的功能做得挺完善的, access 访问 dataDir 的父目录时返回了 -1 (errno: 13 Permission denied),其它的没什么问题

测试代码二结果

技术	发行产品	结果
DroidPlugin	分身大师	阳性 +
VirtualApp	VirtualXposed	阳性 +
VirtualApp	DualSpace	阳性 +
MultiDroid	LBE平行空间	阳性 +
Excelliance	双开助手	阳性 +
其它	虚拟大师	阳性 +

到底还是高估了三六零???

威力加强版

上面给的两份代码容易被绕过,稍微换个姿势,获取到真实的路径,再利用父级目录进行检测。



由于睡懵了忘记了细节,这里用 Java 写了份 "伪" 代码,由于没能绕过 hook,多少会存在瑕疵,但是原本的 ASM 代码绕过各种 Hook,达到通杀

```
// --- Java ---
import android.support.annotation.RequiresApi;
import java.io.File;
import java.io.FileDescriptor;
import java.io.FileOutputStream;
import java.lang.reflect.Field;
import java.nio.file.Files;
import java.nio.file.Paths;
@RequiresApi(api = Build.VERSION_CODES.0)
boolean isDualAppEx(String dataDir) {
    try {
        String simpleName = "wtf_jack";
        String testPath = dataDir + File.separator + simpleName;
        FileOutputStream fos = new FileOutputStream(testPath);
        FileDescriptor fileDescriptor = fos.getFD();
        Field fid_descriptor =
fileDescriptor.getClass().getDeclaredField("descriptor");
        fid_descriptor.setAccessible(true);
        // 获取到 fd
        int fd = (Integer) fid_descriptor.get(fileDescriptor);
        // fd 反查真实路径
        String fdPath = String.format("/proc/self/fd/%d", fd);
        String realPath = Files.readSymbolicLink(Paths.get(fdPath)).toString();
        if (!realPath.substring(realPath.lastIndexOf(File.separator))
```

```
.equals(File.separator + simpleName)){
           // 文件名被修改
           return true;
       }
       // 尝试访问真实路径的父目录
       String fatherDirPath = realPath.replace(simpleName, "..");
       Log.d(TAG, "isDualAppEx: " + fatherDirPath);
       File fatherDir = new File(fatherDirPath);
       if (fatherDir.canRead()) {
           // 父目录可访问
           return true;
       }
   } catch (Exception e) {
       e.printStackTrace();
       return true;
   }
   return false;
}
```

对用户级应用多开的理解

两个关键技术点: Binder IPC 拦截、系统函数拦截

两个直观特征:沙盒破损、共享 UID

Binder IPC 拦截用于重定向 APP 与 Android 系统服务、其它应用的远程调用;

系统函数拦截主要用于重定向 I/O 操作,如果搞定所有 libc 函数,再配合修改过的 linker ,可以在一定程度上仿真 Linux 系统;

在用户级的多开中,没有系统的支持,缺少沙盒机制,应用的数据目录一般内嵌在宿主的数据目录中。同时,在同一个用户级多开软件中,内部的 APP 共享宿主的 UID,意味着他们都具有相同的权限,在系统层面上可以相互访问。因此,围绕这点,除了上文给出的方法外,还有三百六十五天不重复的姿势能够检出用户级的多开。

• 由于是在用户态实现的隔离,不建议用于政企办公保密场景,有此类需求的可以直接用系统自带的 "Android for work" 功能。

业务前端白名单

如果己方有用户级的多开辅助工具,需要在前端检测上添加白名单,通常有三种白名单:

- APK 包名
- APK 签名公钥
- APK 内文件(文件名/CRC/HASH)

前端白名单会成为一个很好的攻击点,需要相关业务的后端一起配合来弥补

后记

不要觉得各种 "奔放稳定框架" 稳,只是厂商在权衡 KPI 之后的围三阙一,老大哥可以用各种姿势虎摸狗头。

附件提供 demo, 欢迎把玩, 欢迎补充。

PS: 看雪的 markdown 不支持 mermaid,由不想贴图,讲究看看吧