ACSAC'12-McCarney-Tapas: Design, Implementation, and Usability Evaluation of a Password 27 Storing a Password (用户选择并格吐瓦输从Manager,由Manager*积始化,双向认证的通道) 当检测到用浇吃输入到网站时,根示用足否保存. Wallet Manager Manager 使Rendezvous Server 进行 CZDM push来記分wollet 机比述:(5)最简单的IMR提供了价值和检索吃的功能,许多能技术肝改进设计,但也存在定的安全,使用的和网站的GA服务 ▲ 当帐户信息传输到 Wallet 时,允许用户为此帐户提供一有 陷,制如pm未及时lock,有待在其的吃很客易被窃听。(T) 校链不影响可用性的情况不提供超 计算:Ci=Enck(Pillsi) 刻的说 保护,(A)本文方案无需moster password,需了个设备,1个是在PC上安装的浏览器推作,1个超智1时机 (Ci, Si>)提照的建钢站 相类的tog ti 1·安装的app, 插件吨有k用于加密时, 密文在储在4机中, 当两个设备之一铁时,用户无法恢复出 用户的帐户时。(火) 本文给出了安全性分析,通过用户研究进行可用性分析,并通过引12的框架对此了 删除你知识 有情(ti,G),删除Si Password (用户直接企文,由Wollet初始化,双向认证直通道) Tivefon PM和 Password-only,结果和尽管在一定问题,Tapas仍具有较高的硷性和研性 3> Retrieving a Tapas需要用产操作两台设备和以获取吃 优点: ①文章结构完整、包含设计实现 定性分析,可用性分析和对比 Wallet Manager ②组出基于 dual-possession 的认证方案,当设备之一去块比战争无法恢复改 Ci 找到ti对应的Ci 47 Tapas的局限性. ③ 教给出3标案的劣势分析较好,图不需要moster password. 解除私证公 ①依赖于网络连接且Rendezvous Server 外预可以工作 1可能: ① \$\frac{1}{1}\$ \$\frac{1 得Si和Pi ② 西对的没备必须同时才用相似证 检查S设态访问网站匹配 ③目前的配对 只位于 的电脑和一 好机 将用户论发送到网站 1 Tax-based authentication using a smartphone 删除(论,Sì,Cì) 校桩提供易部署,登印用的PM分案。避免更改服器端的配置 3、安全性分析 1. Dual - possession Authentication: ▲故指的加岭3AS-00B之外,敌行以拦截,记录和修改Manager和Wallet之间的通信 使用新匹西飞的设备进行口空管主里可以提供一定程度的 theft resistance O允许数手控制 Manager 或Wallet (theft),但不能同时的自己. ▲包括两类应用, Manager和Wallet,分别处于不同的缝上,参与分竹放Pair, Store和Retrieve, 17 Resistance to Theft 目标: By stealing the data of either the Manager or the Wallet. an adversary connot ① Smartphone可能去失,但其中有待的吃是通过对称加密算法加密的,密与用标行者在Manager中 determine the stored password for any given account with any greater success than 另外,其中所有的其它信息也全部加密 OSE wallet Eril 证 key 使 教子可以为技术 Wallet,但由于所有吃的 窗文通过 Manager 的解答 attacking the account directly) →使用Manager中的key加密吐格密文存储在Wallet中. 密钥k认证,因此的托法从Monager获取Fdecryption oracle ③ Manager被战获取、敌于队争 K和 Skm、需要提供PFS的空信道才可以保证无法从 ▲ 为使Store 和 Retrieve 可以在不好的网络中进行,Paix在 authenticated and secret out of -band (AS-00B) channel,-旦pair,设备会建立双向认证的安全通道。 铁的skm中获取过去的sk 2> Resistance to Malware (在电脑中的 malware). 2 Tapas设计架构 ▲为子使处于不同网络的两行设备通信,Tapas使用Rendezvous Server 促进通信(其不可信) 若设备中安装3malwave,敌步总是可以在肿提交时拿到吃的田文。在传统的PM中,敌分引 message 给设备, 进而自动启动 Wallet 应用 久可用性评估 1/采用 in-person而非机械化的研究的两点原因:① Tapas 需要 Android 且要安装特定的app,较 17 Pairing Manager and Wallet C用户安装应用,协议由Manager初始化,双方通信渠道》 提供的是安装如应用的手机;②可以直接观察到用户使用PM的行为 Manager计算证面钥对推成对应的TLS证书,将网 Wallet 27络: ①配置Password Manager: 对于使用master password 的应用启动master password并 Monager 格信息,证书指纹,Wallet的证书和相应的secret key嵌入到 选择(pkm,skm) pkm, OR code中, 在单向的AS-00随道. 创建master password;对于Tapas,进行扫码 选择(DKw,Skw)(Dkw,Skw)、 Wallet 強注扫码进行西2对并获取相应的证书信息 ②创建并将帐户信息存储到PM:访问博客A和B、在珊珠信息书馆息标储到PM 有循(Pkm,Pku,Sku) 生成加密密钥k. ③ 给定用户一个情客C的帐户,让用户登录,储存帐户信息并登出 有循(phon,phu,shn,k) 田 登录blog、首先经过Itdistraction task(成品用产的记忆),依尔登录blog C, A. B(关闭 浏览器特新打开,因为一些浏览器只有在打开的才会提示指认master password) 删除Sku

5、聊研究结果 1> Statistical tests: 采用 Kruskal-Wallis non-parametric one-way analysis的variance test, p-value若为o.os表明参与者的响应与提出的问题无关,为了确定哪种情景下独立,

独立的对进一步通过non-parametric Mann-Whitney test来进一场祈

27 Post-test Questionnaire.

① PM setup 阶段的可用性 ② 吐舒诺阶段的调性 ③用户是否ite。

@ General participant observations: 部分用户担心一旦 PM不可用了,将无法访问这 些帐户(尽管可以采用网站的恢复区域功能),但应解决(oss-of-access情景

→可提供 Tapas 的加密备份功能

3> 改进Tapas之后的用户研究:表明改进后的Tapas可以让用更好地理解Tapas的用法

6. 比较总结(采用SP'12的Usability-Deployability-Security(UDS)框架)

①Tapas在PM不研时 稚为用产生成改

② Topus 與不能改善吃的属性

③Tapas 提供了钓鱼攻击保护.

田相比于MP(Moster Password) Firefon, Tapas不需要MP但需要智能补机,可以在device 去失时抵抗离线攻击;在malwave安装在PC上时,泄漏吃的速率更缓。

⑤ Tapas 可以结合其它落了。起增强吃存储的验性,例如利用 moster password 保护 wallet 中密文的备份用于恢复.

京城 (217 H. 三面列系影响区。第115 南京景域

(人)第五进程。