深入淺出 Google/Dropbox/GitHub 都採用的 FIDO U2F

js [at] jong.sh

大綱

- 密碼
- 密碼管理員
- OTP 兩步驟驗證
- FIDO 聯盟與 U2F 兩步驟驗證標準
- U2F 虛擬硬體實作
- U2F 伺服器端函式庫實作

我是誰

- 快速密碼學實驗室
- 密碼學
 - 後量子密碼學
 - 各種被廣泛使用的通訊協定如 TLS
- 魔術方塊
- js@jong.sh

今天來聊聊線上使用者身份認證

- 假設已經有單向認證的安全加密通道
 - 良好的 HTTPS 伺服器、良好的 HTTPS 客戶端、良好的 PKI
 - o 使用者已經知道遠端伺服器的身份
 - 接下來的通訊明文只有自己和遠端伺服器看得見

● 此時, 使用者如何向遠端證明自己是誰?

芝麻開門之, 密碼身份認證

● 註冊:將密碼送出去

● 認證:將密碼送出去

● 問題?

- 不能抵禦 replay attack (廢話)
 - 你不斷地傳送一模一樣的訊息,使該訊息暴露於許多通訊節點, 但是希望這個訊息不會落入惡意攻擊者手中

- 唯一的秘密資訊,密碼本身,以明文的形式出現在太多地方 ,太多洩漏的可能性
 - o 本地端:鍵盤(可見光、指紋、聲音)、Bluetooth、USB Hub、作業系統(用戶空間各種程式、內核空間)
 - 遠端伺服器:你無法掌控
- 你的密碼會以某種形式長時間保存在 server
- 你每次登入, 密碼明文都會直接出現在 server
- 即使你的本地端是安全的,你也無法得知 server 是否確實 「妥善處理」你的密碼

- 很容易以釣魚攻擊方式釣走
- 一不小心就把常用的密碼敲出去
- 特別是一些神速的打字員,常用密碼已經打得非常熟練

- 使用者體驗違反資訊安全實踐,它先天「鼓勵」人們重複使用類似、甚至相同密碼於多個地方,並且久不更換。
 - 在手機上輸入具有 64-bit entropy 的長密碼?
 - 在 10 個最常用的線上服務都使用完全不同、沒有關聯的密碼?
- 一個服務被攻陷的連鎖反應:使用者在其他地方的帳號莫名 地被盜取。
- 對於一般大眾,線上帳號被盜的事件層出不窮。

● 「我是線上服務 X 的忠實使用者, 我本來就完全信賴他們能 妥善處理我的資料。就算有災情, 對我的影響也僅僅限於 X 上罷了!」

- 密碼資料庫洩露,被得知密碼明文了,攻擊者(特別是針對性的)還可能會得知更多關於你的資訊
- 密碼是否完全沒有重複使用過?沒有特定模式?
- 密碼是否 entropy 夠高?(針對離線甚至線上的暴搜)

密碼管理員

● 你只要記住一組 master password 就好, 由管理員幫你生成 (甚至自動填入)各個服務不同的密碼

● 問題?

密碼管理員

- 自動生成密碼?自動填入密碼?自動更換新密碼?
- 沒有統一的密碼規則政策,也沒有一個統一的通知介面
- 真的可以安全地自動填入密碼嗎?
- 你的 clipboard 安全嗎?
- 如果在N個網站更換新密碼,無法穩定、安全地自動化,你 願意做嗎?
- 你的 master password 真的安全嗎?
 - 你在多少地方輸入過你的 master password, 那些設備跑著各式各樣的應用程式、直接連接上網路?它這樣真的「安全」嗎?

密碼管理員

- 各種設備、各種作業系統、各種原生應用程式、數個瀏覽器、 各種線上服務,大部分沒有「密碼管理員」專用的、統一的標 準介面。
- 實作往往是不斷跟著平台跑的 hacks
- 使用加密形式儲存你的密碼資料庫?你將這個檔案保存在 哪些地方?密碼資料庫是否直接存上雲端?
 - 你的 master password 「永遠」不會洩漏嗎?
 - 每一次察覺洩漏可能,所有線上服務都要砍掉重練重置密碼
 - 攻擊者策略:看到密碼資料庫被加密?總之先記錄起來再說。它就像一個上鎖的寶箱,雖然今天打不開,但是也許三年後就開了。也許那個使用者不懂得要常常更新密碼。
- 當然在安全性上, 利用密碼管理員 >= 不依賴密碼管理員

看來, 只依賴密碼不是個好主意

- 雙重因素身份驗證
 - 比起只用密碼, 多提供一層安全性, 除非兩個驗證機制同時被攻陷...
- 最常見的 2nd factor 形式是 OTP
 - TOTP 軟體(假設有同步 clock, 且雙方都妥善保存對稱式密鑰)
 - 手機簡訊(假設傳遞簡訊的通道是安全的...?)
 - 硬體 token
- OTP 特色
 - 輕易地緩解密碼不安全的問題
 - 比較沒有 replay attack 的困擾
 - 有標準規範,使用者體驗較統一

OTP 的問題

- 使用者體驗不佳
 - 手動切換 app、自行讀取 6-digit PIN、手動輸入之, 操作步驟明顯增加
 - 訊號不佳處,等待簡訊
 - 隨身多攜帶數個硬體 token, 為了多個服務
- 客戶端安全性
 - 幫你生成 OTP 的 app 如何保存你的金鑰?
- 伺服器端安全性
 - 他們的 OTP 檢查是如何實現的?金鑰保存在哪裡?
- 簡訊的安全性
 - NIST (SP800-63B draft) 宣告簡訊 OTP 的末日
- 仍然對釣魚沒輒
 - 避免釣魚的責任還是落在使用者身上

對於大量用戶的線上服務來說

- 主要的資安事件大概有兩類:
 - a. 針對使用者
 - 弱身份認證實踐, 搭配社交工程、各種釣魚, 目標在於使用者
 - b. 針對服務方
 - 直接進行攻擊伺服器架構、網路,目標在於服務本身

● 前者佔據絕大部分,造成損失之大愈來愈不可忽視

於是 FIDO 聯盟成立了 (2012-)

- FIDO = Fast IDentity Online
- 跨平台的公開標準, 處理線上身份認證
- U2F、UAF 兩套標準文件
- W3C working drafts
- 大量成員 https://fidoalliance.org/membership/members/

使用者終端設備遠端服務

使用者

管理員 主密碼 終端設備 (+ 密碼管理員)

密碼

遠端服務

使用者

終端設備 (+ 密碼管理員)

遠端服務



使用者

終端設備 (+ 密碼管理員)

遠端服務





傳統密碼 + U2F 使用者體驗

使用者

管理員 主密碼 終端設備 (+ 密碼管理員)

密碼

遠端服務

U2F 認證器

傳統密碼 + U2F 使用者體驗

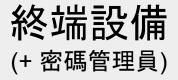
使用者



challenge 遠端服務

傳統密碼 + U2F 使用者體驗





response

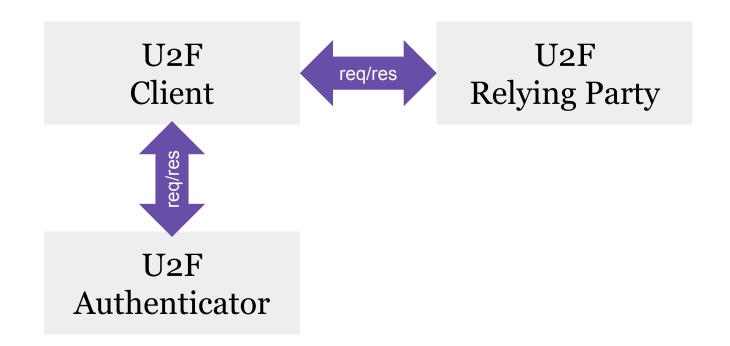
遠端服務



U2F 認證器

U2F 框架下的三種角色

- U2F Relying Party (網站)
- U2F Client (瀏覽器)
- U2F Authenticator (使用者端,外部或內建的安全裝置)
 - 又稱 U2F Token / U2F Device / U2F Security Key



天使(魔鬼?)藏在細節裡

- 不想洩漏秘密資訊 => 使用橢圓曲線公鑰數位簽章
- 不要繁瑣使用者體驗 => 規範元件間標準介面, 不需要安裝額外的 driver, 所有訊息都可以自動傳遞
- 提升匿名性 => 每次註冊都產生完全不同的公私鑰配對, 每一對公私鑰都有一個 key handle 唯一地標誌

天使(魔鬼?)藏在細節裡

- 自動化釣魚防護 => 將 AppID 編碼進 challenge-response 訊息,客戶端需依照規範的演算法,計算發出信息的網頁的合法性。每把公私鑰都和一個 AppID 唯一地綁定在一起
- 防止 replay attack => 所有 challenge-response 訊息都有 nonce 編碼在內, 無法重用

天使(魔鬼?)藏在細節裡

- 對抗中間人攻擊 => 將 ChannelID (Token Binding) 資訊編碼進 challenge-response 訊息
- 偵測裝置複製、金鑰竊取的情況 => 將一個嚴格地增的 authentication counter 編碼進 challenge-response 訊息
- 整個流程完全不需要 trusted third party

U2F RP (Client-Side)

U2F RP (Server-Side)



U2F Client

U2F Raw
Message
Protocol

Framed over
USBHID,
NFC, Bluetooth, or BLE

U2F Authenticator

a web page of Dropbox

Dropbox backend server

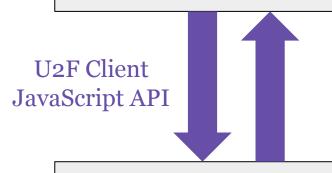


Google Chrome

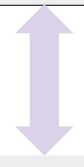


YubiKey NEO

U2F RP (Client-Side)



U2F Client



U2F Authenticator

U2F RP (Server-Side)

Two types of requests & responses:

- 1. Device Enrollment/Registration
 - a. 檢查裝置是否已註冊過
 - b. 請裝置產生新的 key pair
 - c. 將 public key 和其他訊息回傳
- 2. Identity Assertion/Authentication
 - a. 請裝置對一個挑戰訊息簽章
 - b. 將數位簽章和 auth counter 等其 他訊息回傳

U2F RP (Client-Side) U2F Client U2F Raw Message **Protocol** U2F Authenticator

U2F RP (Server-Side)

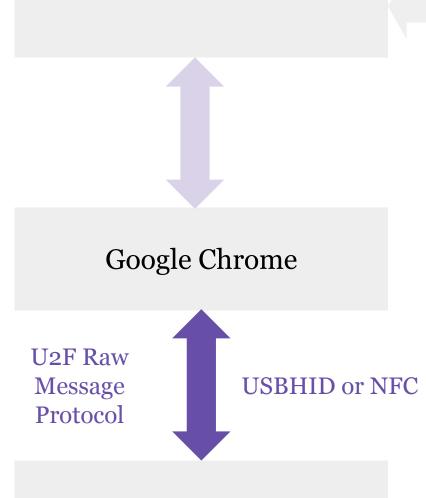
Four APDU commands & responses:

- 1. GetVersion
- 2. Register
- 3. CheckKeyHandle
- 4. Authenticate

把標準文件看了一遍...

- 感覺起來好像很簡單,但是又有很多模糊不清的地方
- 徹底弄懂 protocol 最直接的辦法, 就是把它實作一遍

- 碰巧實驗室成員最近正在研究各種公鑰數位簽章電路的旁 通道攻擊與防禦。大家都挺熟悉這些演算法實作。
- 先從自幹一個 virtual U2F Security Key 開始吧!?



My Virtual Security Key!

- 一個 U2F USB 裝置是如何和瀏覽器互動的?
- 其實是先有蛋才有雞的
- 先有實作才有標準 Orz

- Google 搞了個 "Gnubby" security token 和他們自家瀏覽器的支援,後來加入了 FIDO 聯盟,發現野人們竟然還不知如何用火。於是決定將這項工作改名為 U2F 並撰寫文件,成為FIDO 的第二重因素認證標準。
- → 文件沒說清楚的部分, Google 大神實作的就是規範(!?

看看 Google Chrome 的實作

- 從 chromium 原始碼一窺究竟
- https://chromium.googlesource.com/chromium/src
- repo 很大, 不要輕易嘗試 git clone

Google Chrome 的 U2F Client

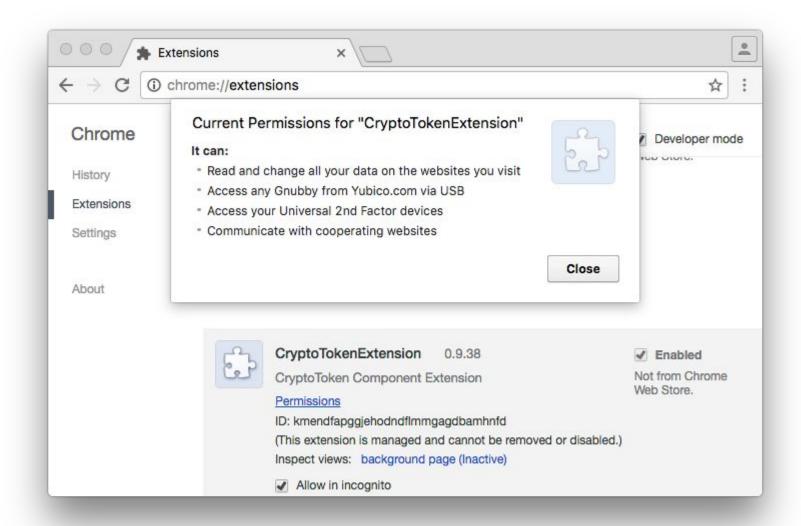
- Chrome 裡內建的 U2F Client 邏輯, 完全只用 JavaScript 實現, 以一個 extension 形式內建於 Google Chrome
- 這個 extension 名為 CryptoTokenExtension, 而 ID 為 kmendfapggjehodndflmmgagdbamhnfd 對上提供這樣的 API:

```
var p = chrome.runtime.connect( ID );
p.postMessage( <request> );
p.onMessage.addListener( <response_callback> );
```

- 對下會去尋找可用的 U2F 裝置並且發出相對應的指令
- 原始碼位於 /chrome/browser/resources/cryptotoken

google-chrome

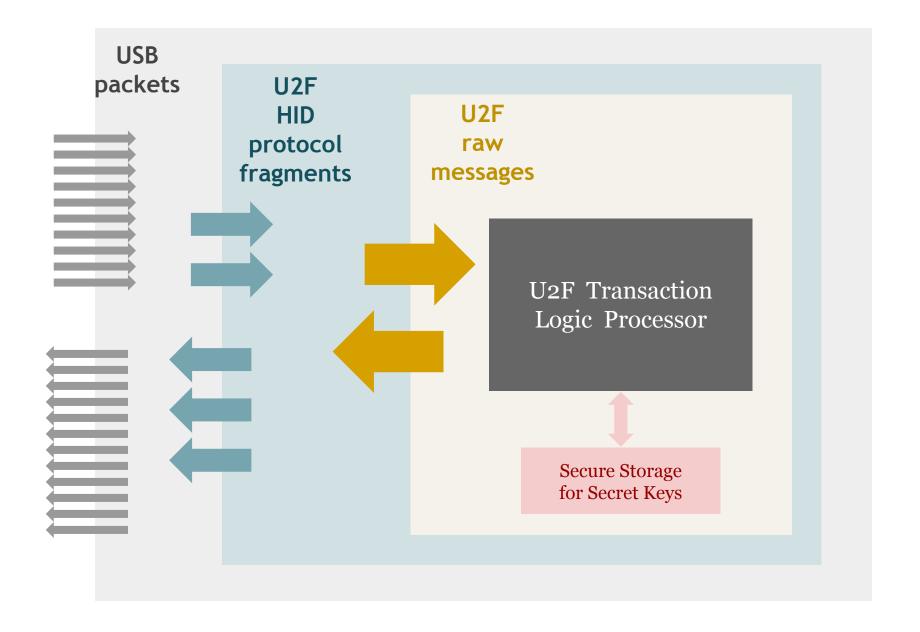
--show-component-extension-options



Google Chrome 如何和 U2F USB 裝置互動?

- Chrome 裡內建的 U2F Client 和硬體互動, 是透過他自己的 chrome.hid 與 chrome.usb 這兩個 JavaScript APIs

一個 U2F USB 裝置如何接收來自瀏覽器的請求?



如何使我的程式被辨識為一個 U2F 裝置?

- 我不想從 USB controller 開始寫起
- 慢著,從 chromium 原始碼看來, Google Chrome 也並非直接和 USB 裝置通訊
- 以 Linux 為例, 由於 kernel 有實作 HID bus 的介面, 上層應用當然不需要自己處理底層 USB 封包的編解碼, 而是可以直接用 HID reports 和裝置互動。

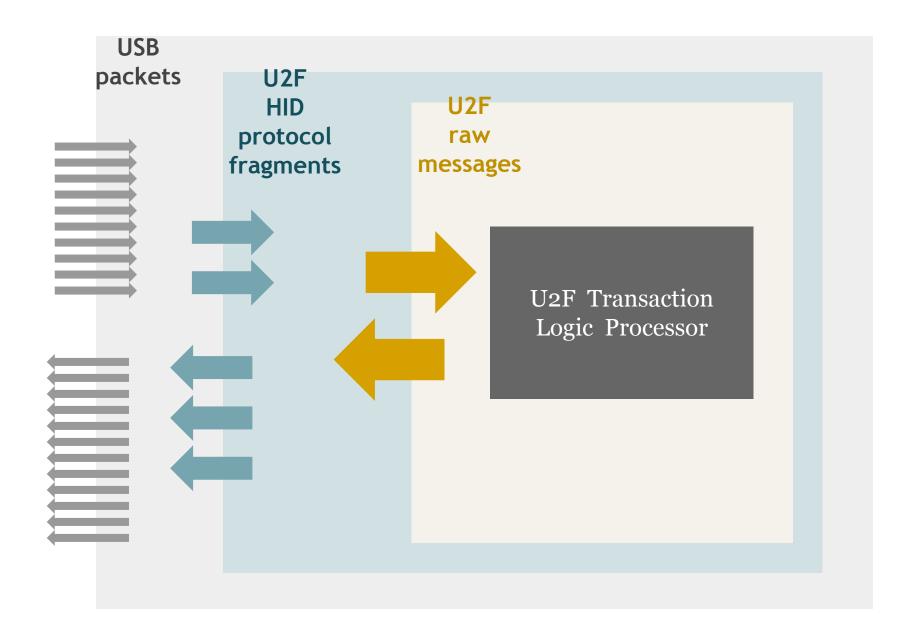
Linux User-Space HID I/O Driver

- 為 Linux 撰寫驅動程式, 也不用從最底層 USB 開始做
- Kernel 提供的 HID subsystem 讓我們能通過 /dev/uhid ABI 掛上自己撰寫的 user-space I/O driver for HID device!

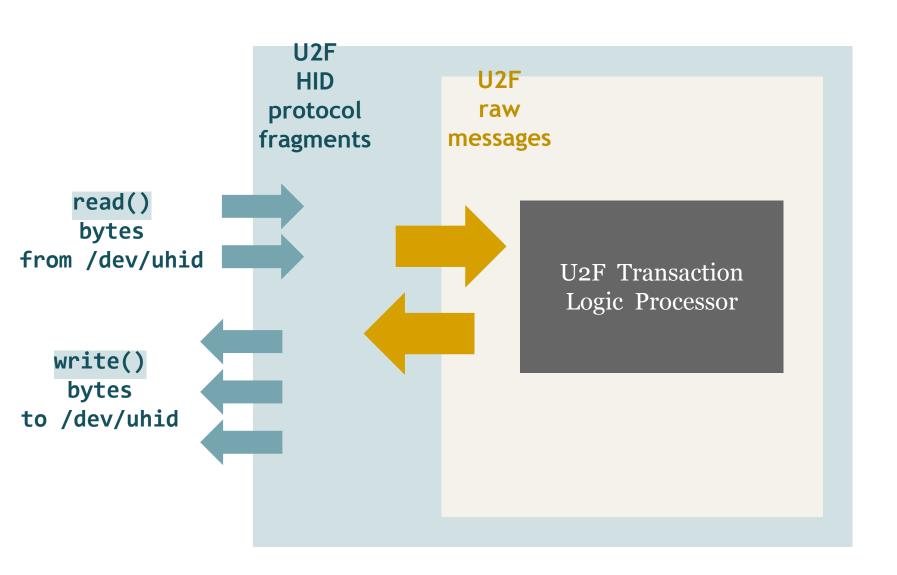
open("/dev/uhid", O_RDWR) for the win!

- 以 read() 讀取 kernel → user-space 的 UHID 事件
 - o 有應用想要打開 USB 連線、和我們通訊
 - o 來自 host 的 HID report 請求內容
- 以 write() 來發送 user-space → kernel 的 UHID 事件
 - 回覆來自 host 的 HID report 請求

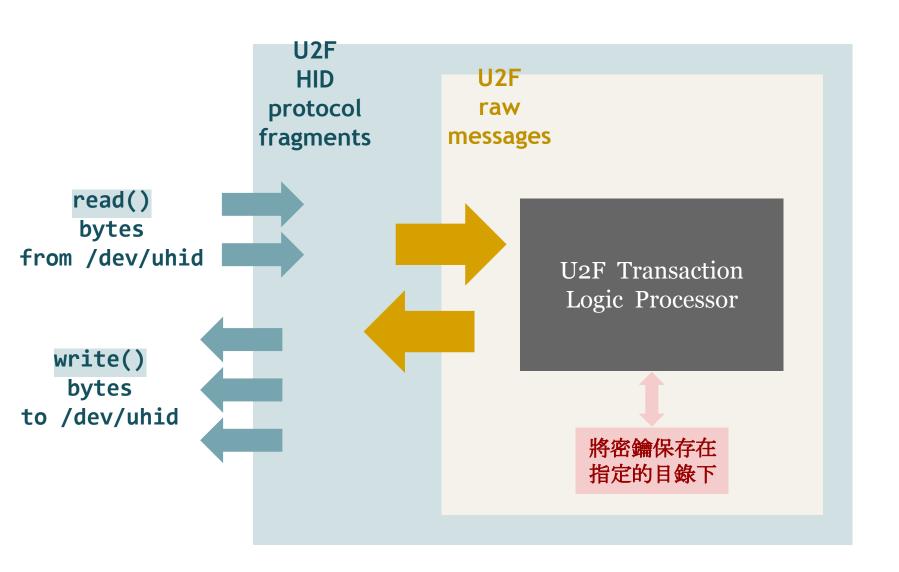
在 Linux 上實現 USBHID 的 U2F 裝置



在 Linux 上實現 USBHID 的 U2F 裝置

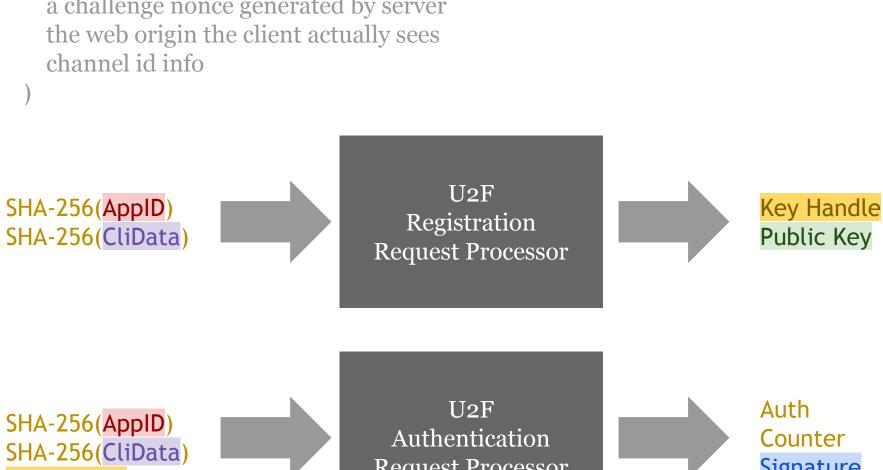


在 Linux 上實現 USBHID 的 U2F 裝置



```
AppID = the identity remote server claims
```

```
CliData = (
  the operation name
  a challenge nonce generated by server
  the web origin the client actually sees
  channel id info
```



Key Handle



Request Processor



Signature

Key Handle

● 對於 server 而言 key handle 是使用者 public key 的索引

● 對於 authenticator 而言 SHA-256(AppID) 與 key handle 兩份資訊在一起就是個索引,可以查詢出一對 key pair

```
(64 bytes) (32 bytes) (32 bytes)

DEVICE MASTER KEY = RNG SECRET SEED + SELFCHECK KEY
```

每次註冊,都以 stateless 方式產生新的 key handle 與 public key

可以生成無限數量的公私鑰配對

concise/v2f.py on GitHub

- ~1000 lines of dirty code
- All Python
- Zero external dependency (it only uses Python builtins)
- Working on Linux only, for now
- Good enough to hack with U2F clients

- Still pre-alpha stage
- Serious refactoring & docs are needed

Let's see v2f.py in action

當然, 硬體解決方案比較安全

- 硬體提供較好的保護,金鑰從來就不需離開硬體,讓你可以安全地將他「帶著走」
- 軟體 virtual security key 需要將金鑰存放在檔案系統...
 比較可能被攻擊者取走

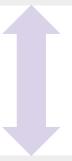
解鎖 security key 時,要求使用者證明身份?
 輸入 passphrase 以解鎖 keychain 內的密鑰?
 (原本按一下按鈕、或輸入 yes 只是表示有人在而已)

那麼, 伺服器端呢?

Web Page



Google Chrome



Web Server

- 使用者註冊新的裝置後, server 將 key handle 與對應的 public key 保存起來
- 需要驗證身份時,以 key handle 作為索 引找到相應的 public key 來做橢圓曲線 驗章

Pseudo-code of U2F server-side registration transaction

```
= "https://jong.sh"
APPID
uid
keys info = fetch keys info from database(uid)
nonce
request = generate registration request(APPID, nonce, keys info)
response = get_response_from_client_side(response)
        = process_registration_response(APPID, nonce, response)
result
db_result = sync_new_key_info_to_database(uid, result)
```

If both `result` and `db_result` are good

the registration transaction succeeded

Pseudo-code of U2F server-side authentication transaction

```
= "https://jong.sh"
APPID
uid
keys info = fetch keys info from database(uid)
nonce
request = generate authentication request(APPID, nonce, keys info)
response = get_response_from_client_side(response)
result
         = process_authentication_response(APPID, nonce, response)
db_result = sync_old_key_info_to_database(uid, result)
```

If both `result` and `db_result` are good
the authentication transaction succeeded

concise/lightu2f.py on GitHub

- Contains the four most important algorithms
 - generate_registration_request()
 - process_registration_response()
 - generate_authentication_request()
 - process_authentication_response()
- They are pure stateless functions
- ~600 lines of dirty code
- All Python & zero external dependency

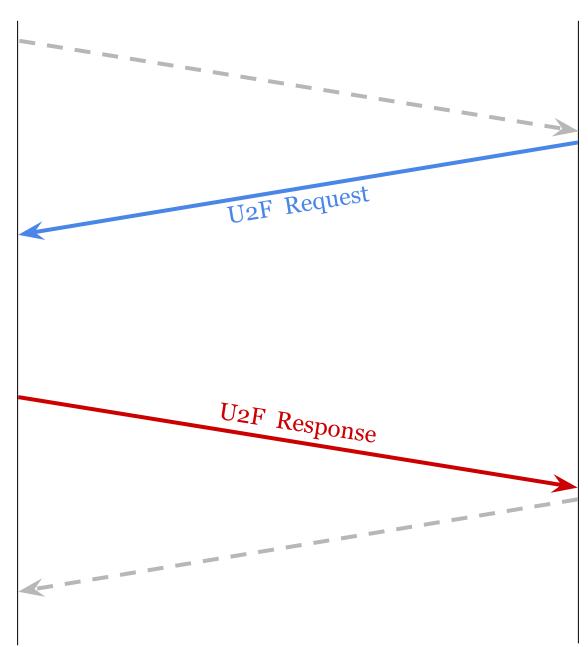
Multi-step Transaction Processing In Practice

```
APPID = "https://jong.sh"
uid = \dots
keys_info = fetch_keys_info_from_database(uid)
nonce
request = generate_registration_request(APPID, nonce, keys_info)
response = get response from client side(response)
result = process_registration_response
(APPID, nonce, response)
db_result = sync_new_key_info_to_database(uid, result)
```

Multi-step Transaction Processing In Practice

```
APPID = "https://jong.sh"
uid = \dots
keys_info = fetch_keys_info_from_database(uid)
nonce
request = generate_registration_request(APPID, nonce, keys_info)
response = get_response_from_client_side(response) # ASYNC !!!
result = process_registration_response
(APPID, nonce, response)
db_result = sync_new_key_info_to_database(uid, result)
```

Client



Two ways to do this

- A stateful solution:
 - Server-maintained sessions
 - Clients hold session IDs
- A stateless solution: (forget everything)
 - o Pass information to clients, and let them return it
 - Public data: HMAC-SHA-256
 - o Confidential data: AES-128-GCM
 - Don't forget to add a timestamp or counter

Let's see lightu2f.py in action

U2F 相較於 OTP 的優勢

- 橢圓曲線公鑰數位簽章, 不將秘密資訊交給別人
- 標準規範各個元件需要支援的統一介面,較容易看見裝置開發商、平台開發者支援它
- 每次註冊,就算同一個網站,也會自動生成不同的金鑰
- 釣魚防護、中間人攻撃、簡易的金鑰複製(竊取)偵測

U2F 的幾點阻力

- 使用者需要購買額外的硬體才行
 - o e.g., YubiKey for \$18
- 使用者端的應用平台需要跟上標準, 實作 U2F Client
 - o Firefox 等其他瀏覽器尚未實作完畢
 - 缺乏作業系統直接的支援, 在 Android / iOS 需要額外的 app
- 要重新教育使用者,培養新的習慣
- 服務方需要部屬相關的程式碼、再次規劃資料庫
 - o 和為了支援 OTP 所要做的更動量差不多

Questions?