## 5. Provisioning LTCB Recovery

Ao Sakurai

2023年度セキュリティキャンプ全国大会 L5 - TEEの活用と攻撃実践ゼミ

### 本セクションの目標



・後のセクションで解説するEPID方式のリモートアテステーション (Remote Attestation; 以降RAと省略)で使用する**秘密情報を** マシンにデプロイするプロビジョニングという処理を解説する

• 危殆化したTCBを安全な状態に回復するためのTCB Recoveryについて簡単に解説する

# Provisioning (プロビジョニング)

## 用語集



用語	説明
Attestation = -	主にRemote Attestationにおいて非常に重要な役割を果たす鍵で、Provisioningにより生成される。 その実はEPIDメンバ秘密鍵。
Provisioning Enclave (PvE)	Provisioning処理において中核的な役割を果たす。 Architectural Enclaveの一つ。
Quoting Enclave (QE)	PvEが生成しストアしたAttestationキーをロードし、 RAにおいてQUOTE構造体を作成する。 Architectural Enclaveの一つ。
Intel Provisioning Service (IPS)	Provisioning処理において、PvEとやり取りを行う Intel側のサービス。
Intel Key Generation Facility (iKGF)	RPK(後述)やEPID関連鍵等、様々な鍵を作成しストアする、Intelの鍵作成管理施設。インターネットからは接続できない場所に隔離され、強固に保護されている。

## Intel EPID (Enhanced Privacy ID)



ある(1つの)グループに対し複数のメンバを匿名の状態で 対応させる事が出来るスキーム

• 直接匿名認証(Direct Anonymous Attestation; **DAA**)の **応用的な実装例**である

- EPIDのメンバ秘密鍵で署名すると、EPIDのグループ公開鍵を 用いて、署名者を特定する事なく検証できる
  - 例:あるマシンが特定のCPUグループに属しているかを匿名のまま検証

## Provisioningの概要(1/2)



- SGXマシンが正当なCPUやSWを搭載しているかを確認した後、 あるEPIDグループのメンバとして加入させ、Attestationキーを 獲得させる処理
  - Intel CPUにおけるEPIDグループは、CPUの種類(Core i3, i5, i7)と、 セキュリティバージョン番号(SVN)が同一であるような**数百万個の CPUをカバー**している
- Provisioning処理は、SGXマシン側ではArchitectural Enclave (AE) の1つであるProvisioning Enclave (PvE) が中心となる
- Intel側はIntel Provisioning Service (IPS) が中心となる

## Provisioningの概要(2/2)



Provisioning処理は、そのマシンの初使用時の他、購入後にファームウェア、BIOS、マイクロコード等の重要なシステムコンポネントが更新された際にも実行される(TCB Recovery)

## Provisioningに使用する鍵一覧(1/2)



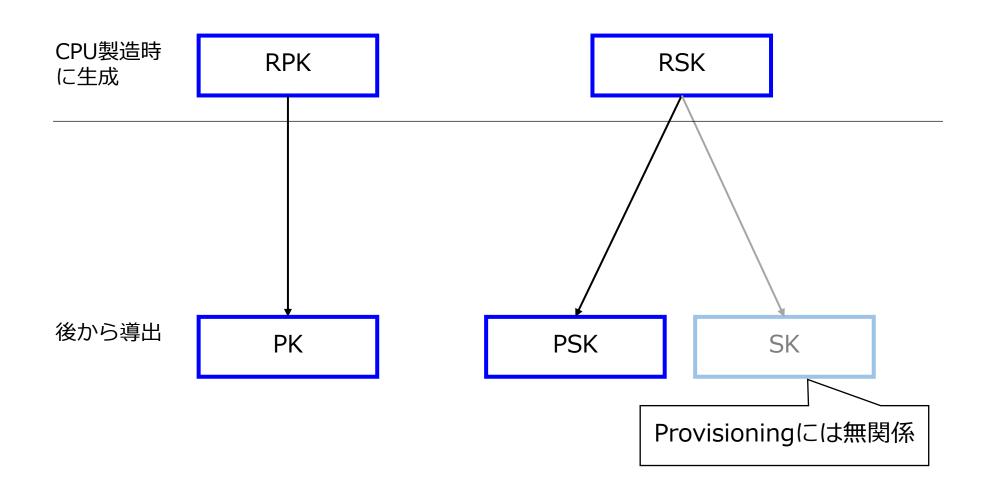
• Intelによる命名が非常に紛らわしいが、以下のように整理する事が出来る

鍵名	概要
Root Provisioning Key (RPK; またはProvisioning Secret)	CPU製造時に各CPUのe-fuseに焼き付けられる 秘密情報。 <b>この値はIntel側もiKGFで管理・保持</b> している。
Root Seal Key (RSK; またはSeal Secret)	CPU製造時に各CPU内で乱数的に生成され、e-fuseに 格納される秘密情報。 <b>この値はIntel側も保持・把握</b> していない。
Provisioning Key (PK)	RPKから導出されるプロビジョニング鍵。 Provisioningの手続きで使用される。
Provisioning Seal Key (PSK)	RSKから導出される、Provisioning手続き上で必要な シーリングを行う為のシーリング鍵。

(参考) Seal Key: 通常のシーリングに使用される鍵。これもRSKからポリシ(MRENCLAVE、MRSIGNER)に応じて生成されるが、PSKとは違いOWNEREPOCHという値を有する等の違いがある。

## Provisioningに使用する鍵一覧(2/2)

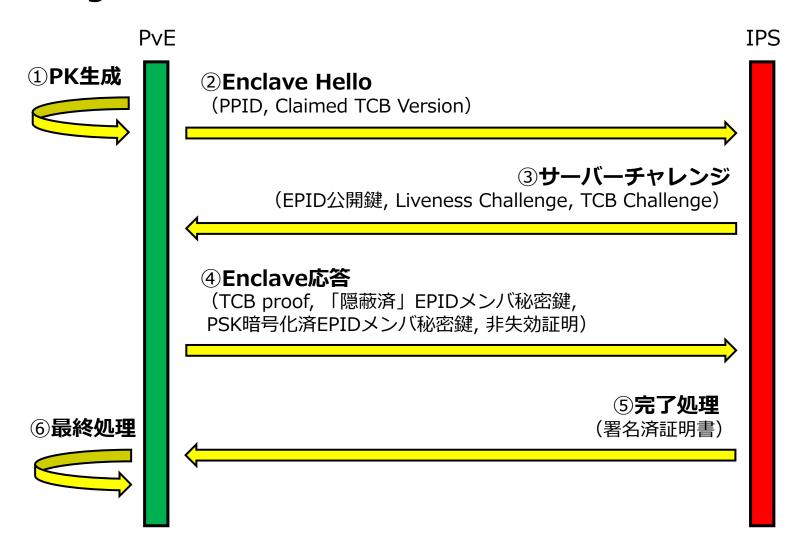




### Provisioningフロー



• Provisioningフローを図示すると以下のようになる:



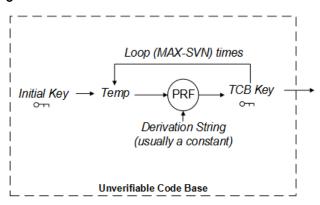
## PKの作成



• 簡単に言えば、RPKからHW・SWそれぞれの特定のコンテキストを 付与してPKを導出する

#### RPKのHW-TCBとのバインド:

プロセッサ内で生成されるInitial KeyをTCBのSVN(Security Version Number)回だけPRF(擬似ランダム関数)に通し、TCB鍵を生成する。一次情報に記載は無いが、Initial KeyはRPKであると思われる。



#### SW情報の付与:

EGETKEY命令を発行し、上記TCB鍵をベースとして各種SW情報(例:CPUSVN、MRSIGNER)を付与し、これをPKとする

#### **Enclave Hello**



•PvEは、以下2つの値を生成する。

• **PPID**: PKのハッシュ値

• Claimed TCB version: TCBSVNから導出される値

- •上記2つの値を生成後、**IPSの公開鍵**で双方ともに暗号化し、 Enclave HelloとしてIPSに送信する。
  - この「IPSの公開鍵」が何物なのかは文献からでは解読不能だが、
    気合で探した所以下のソースコードにハードコーディングされている事が判明:

https://github.com/intel/linuxsgx/blob/1efe23c20e37f868498f8287921eedfbcecdc216/psw/ae/data/constants/linux/peksk\_pub.hh

### サーバーチャレンジ



- IPSは、PvEから送信されたPPIDで検索を実行し、そのPvEの プラットフォームが以前にProvisioningされた事があるかを確認する
- 確認結果に応じて以下のようにサーバーチャレンジをPvEに返送する:

#### Provisioningが初であった場合

PvEのプラットフォームを**加入させるEPIDグループを決定**後、以下の情報をPvEに返信する:

- EPIDグループパラメータ(EPID公開鍵)
- Liveness Challenge
- iKGFで予め作成済みのTCBチャレンジ

#### Provisioning履歴があった場合

上記に加え、以前生成したAttestationキーをPSKで暗号化したものを TCBチャレンジに追加し返信する

## Enclave応答(1/5)



- サーバーチャレンジをIPSから受け取ったら、PvEは自身の プラットフォームの正当性を証明するために、以下の4つの値を 準備する:
  - TCB proof
  - 「数学的に隠蔽」されたEPIDメンバ秘密鍵
  - PSKによって暗号化済のEPIDメンバ秘密鍵
  - 非失効証明

## Enclave応答(2/5) - TCB proof



・以下の2通りの方法のいずれかで、TCBが正当である事を証明する (TCB proofの作成)。sgx101のサイトでは後者のみを 記載している

#### 方法①

PvEは、iKGFでPKを用いて作成された暗号化済乱数(Liveness Challange)を、自身の持つPKで復号する。

ちなみに、**iKGFが全てのRPKを有している**事から、IPSは**各PKを容易に再現して生成可能**であるらしい(詳細は不明)。

#### 方法②

PvEは、受信したTCBチャレンジをPKで復号し、その復号済TCBチャレンジを 鍵として、Liveness ChallengeのCMACを生成する。

## Enclave応答(3/5) - EPIDメンバ秘密鍵



- その後、PvEはEPIDメンバ秘密鍵(=Attestationキー)を作成し、
  EPIDのプロトコルに従って「数学的に隠蔽」する
  - 「数学的に隠蔽」する方法の詳細は不明だが、**何らかの群論的な操作**を するのではないかと産総研でのレクチャ時に候補として上がった

• それとは別に、このEPIDメンバ秘密鍵を**PSKで暗号化**する

- このEPIDメンバ秘密鍵は全てPvE内で生成処理が完結するため、 Intel側がこの値を知る事はできない
  - Intel SGX Explained[5]ではあたかもIPSがこの鍵を送信しているかのような図を載せているが、これは誤り

## Enclave応答(4/5) - 非失効証明



過去にProvisioningを行った事がある(=再Provisioningである)
 場合、そのPvEのプラットフォームが過去に一度も失効(Revoke)
 していない事を証明する必要がある

具体的には、サーバから取得したバックアップ済Attestationキーの コピーをPSKで復号し、それを使ってIntelが選択したメッセージに 署名する事で証明する

## Enclave応答(5/5)



- PvEは、作成した以下のデータをIPSに送信する。
  - TCB proof
  - 「数学的に隠蔽」されたEPIDメンバ秘密鍵
  - PSKによって暗号化済のEPIDメンバ秘密鍵
  - 非失効証明

## 完了処理



- IPSはPvEからのEnclave応答中の**TCB proof**を、iKGFから 取得した値を用いて**検証**する。
- ・検証の結果成功である場合、続いて対象PvEのプラットフォームを **EPIDグループに加入**させる。
- IPSは、応答中の「数学的に隠蔽された」EPIDメンバ秘密鍵と、 IPSの持つEPIDグループ発行者鍵を用いて、**署名済証明書**を 作成する。
- IPSは、上記で作成した署名済証明書を同梱したメッセージを PvEに返送する(Provisioningの完了)。

## 最終処理



- 「数学的に隠蔽された」EPIDメンバ秘密鍵と、PSK暗号化済 メンバ秘密鍵は、今後の再Provisioningの為IPS側に保存される
  - 非失効証明の作成時に参照されたバックアップ済Attestationキーは、 まさに過去に保存されたこれである

- PvEは、AttestationキーをPSKでシーリングし、プラットフォーム 上に保存する
  - RA時、Quoting Enclave(QE)はここから持ってくる
  - PSKはOWNEREPOCH値を持たず、かつこのシーリングはMRSIGNER ポリシである(PSKを使用した場合の仕様)為、QEでも問題なく アンシーリング出来る

# TCB Recovery

## TCB Recovery



• TCB(復習): SGXが安全に動作するために、正しく動作し、悪意や危殆化が存在しない事が求められるコンポネントの総称。 CPU本体やマイクロコード、QE、PvE、SGXSDKのtRTSなど

- TCB Recoveryは、SGXのTCBが危殆化した際にCPUの マイクロコードやSVNをアップデートし、新規のAttestationキー を再プロビジョニングする処理
  - 新規のAttestationキーに対応するグループは**脆弱性対応済み**として マークされているため、**既存の脆弱なグループと区別**され、RA時の マシンの安全性を判断する上での重要な材料となる

### 本セクションのまとめ



• 直接Enclave開発者の実装との関わりは薄いが、EPID方式のRAを 行う上で重要な前提処理であるプロビジョニングについて学習した

• SGXのTCBが危殆化した際にTCBの安全性を回復する処理である TCB Recoveryについて簡単に触れた

### 参考文献



- [1] Intel® Software Guard Extensions:
- EPID Provisioning and Attestation Services (<a href="https://cdrdv2.intel.com/v1/dl/getContent/671370">https://cdrdv2.intel.com/v1/dl/getContent/671370</a>)
- [2] Attestation SGX 101 (<a href="https://sgx101.gitbook.io/sgx101/sgx-bootstrap/attestation">https://sgx101.gitbook.io/sgx101/sgx-bootstrap/attestation</a>)
- [3] Intel® Enhanced Privacy ID (EPID) Security Technology (<a href="https://www.intel.com/content/www/us/en/developer/articles/technical/intel-enhanced-privacy-id-epid-security-technology.html">https://www.intel.com/content/www/us/en/developer/articles/technical/intel-enhanced-privacy-id-epid-security-technology.html</a>)
- [4] Intel® Software Guard Extensions Trusted Computing Base Recovery (<a href="https://community.intel.com/legacyfs/online/drupal\_files/managed/01/7b/Intel-SGX-Trusted-Computing-Base-Recovery.pdf">https://community.intel.com/legacyfs/online/drupal\_files/managed/01/7b/Intel-SGX-Trusted-Computing-Base-Recovery.pdf</a>)
- [5]"Intel SGX Explained", Victor Costan & Srinivas Devadas, <a href="https://eprint.iacr.org/2016/086.pdf">https://eprint.iacr.org/2016/086.pdf</a>
- [6]" Intel® Software Guard Extensions Trusted Computing Base Recovery", Intel, <a href="https://www.intel.com/content/www/us/en/developer/articles/technical/software-security-guidance/resources/intel-sgx-software-and-tcb-recovery-guidance.html">https://www.intel.com/content/www/us/en/developer/articles/technical/software-security-guidance/resources/intel-sgx-software-and-tcb-recovery-guidance.html</a>