

Intel SGX と SCONE を用いた既存IDSの 安全なオフロード

河村 拓実¹ 光来 健一¹

1. はじめに

近年、仮想マシン (VM) を提供する IaaS 型クラウドが普及しているが、VM はインターネット経由で攻撃を受けやすい。そのため、侵入検知システム (IDS) を用いて VM の監視を行う必要がある。IDS を VM 内で動かした場合、攻撃者に侵入されてしまうと IDS が無効化される恐れがあるため、IDS を VM の外で実行する IDS オフロードという手法が用いられている。これにより、攻撃者は VM に侵入しても IDS を攻撃できなくなるが、まだ IDS がクラウド外部の攻撃者やクラウドの内部犯から攻撃を受ける恐れがあるため、オフロードした IDS を保護する必要がある。そこで、CPU のセキュリティ機構である Intel SGX を用いてオフロードした IDS を保護し、安全に VM を監視可能にするシステム [1] が提案されてきた。しかし、IDS の開発には OS カーネルレベルのプログラミングが必要となる上に、エンクレイヴ内では SGX 向けに用意されたライブラリを使わなければならないという問題点がある。

本稿では、Intel SGX 向け実行環境 SCONE[2] を用いて既存の IDS をエンクレイヴ内にオフロード可能にするシステム SCwatcher を提案する。

2. クラウドにおける安全な IDS オフロード

IDS オフロードを行う場合、オフロードした IDS は監視対象 VM のメモリを解析し、OS が管理しているデータを取得することで監視を行う。例えば、監視対象 VM のネットワーク接続状況を取得することで不正な通信を検知することができる。しかし、IDS オフロードを用いてもなお、クラウド外部の攻撃者からオフロードした IDS が攻撃を受ける恐れがある。また、オフロードした IDS を実行するクラウド内に内部犯がいる可能性もある。IDS が攻撃を受け

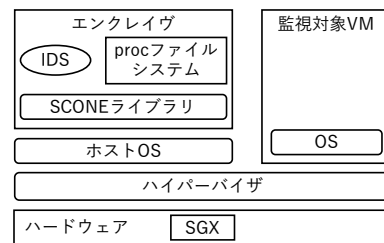


図 1 SCwatcher のシステム構成

た場合、IDS が取得した監視対象 VM の機密情報が盗まれる危険性がある。

この問題を解決するために、Intel SGX を用いてオフロードした IDS を安全に実行可能にするシステム SGmonitor[1] が提案されている。SGX は、Intel 製 CPU に搭載されているセキュリティ機構である。SGX を用いることでメインメモリ上にエンクレイヴと呼ばれる保護領域を作成し、この中で安全にアプリケーションを実行することができる。SGmonitor では、オフロードした IDS をエンクレイヴ内で実行することで、IDS の改竄や監視対象 VM から取得した情報の漏洩を防ぐ。

しかし、SGmonitor 上で動作する IDS の開発は一般の開発者には難しい。オフロードした IDS は標準的な OS インタフェースを用いることができないため、OS カーネルレベルのプログラミングが必要になるからである。そのため、アプリケーションレベルで開発された既存の IDS を動かすこともできない。また、エンクレイヴ内で動作する IDS の開発には、SGX 向けに提供されている SDK を用いる必要があるため、標準的に用いられているライブラリを利用することができない。

3. SCwatcher

SCwatcher は、SGX 向け実行環境である SCONE[2] を用いてエンクレイヴ内にオフロードした IDS に標準的な OS インタフェースを提供する。図 1 に SCwatcher のシステ

¹ 九州工業大学
Kyushu Institute of Technology

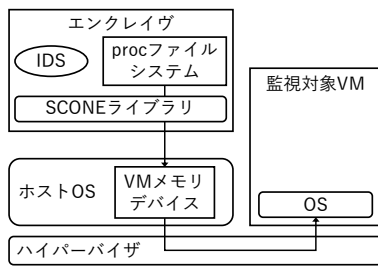


図 2 OS データの取得

ム構成を示す。SCONE は既存のアプリケーションを SGX を用いて安全に実行するための実行環境である。SCONE のライブラリがエンクレーヴ内のアプリケーションに標準 C ライブラリのインタフェースを提供する。SCwatcher は、IDS の多くがシステム情報を取得するために利用している proc ファイルシステムをエンクレーヴ内で動かす。この proc ファイルシステムは信頼できるハイパーバイザを経由して監視対象 VM のメモリにアクセスし、OS データを取得して IDS へ提供する。これにより、IDS は標準的な OS インタフェースを用いて監視対象 VM のシステム情報を得ることができる。

エンクレーヴ内の proc ファイルシステムは、SGX の機能を用いてエンクレーヴ外のハイパーバイザを呼び出すことで監視対象 VM の OS データを取得する。しかし、ソースコードが公開されていない SCONE にこのような機能を追加するのは難しい。そこで、図 2 に示すようにエンクレーヴが動作しているホスト OS 内に、監視対象 VM のメモリへのインタフェースを提供する VM メモリデバイスを用意する。proc ファイルシステムが OS データを取得する際には、SCONE の非同期システムコール機能を利用してこの VM メモリデバイスにアクセスするようにする。VM メモリデバイスは、ハイパーバイザを呼び出して監視対象 VM の OS データを取得し、エンクレーヴ内の proc ファイルシステムへ返す。この時、取得した OS データは信頼できない VM メモリデバイスに渡される前にハイパーバイザ内で暗号化し、エンクレーヴ内で復号する。

IDS がホスト OS の proc ファイルシステムではなく、エンクレーヴ内の proc ファイルシステムにアクセスするように、SCwatcher はコンパイル時に IDS をプログラム変換する。fread などの標準ファイル関数を SCwatcher 用の関数に置き換えることで、必要に応じてエンクレーヴ内の proc ファイルシステムを呼び出すようにする。

4. 実験

SGX 仮想化をサポートした Xen-SGX に SCwatcher を実装し、既存の netstat コマンドを実行してその実行時間を測定した。netstat は、proc ファイルシステムから取得した情報を基にネットワークの接続状況を表示するコマンドであり、IDS から呼び出して使われることが多い。比

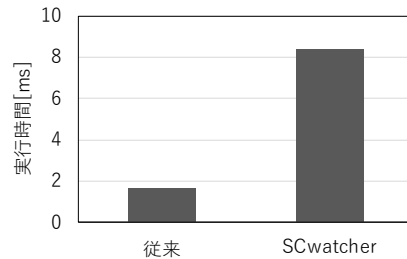


図 3 netstat の実行時間

較のために、エンクレーヴを用いない従来の手法でも同様に実行時間を測定した。実験の結果、SCwatcher を用いた netstat で監視対象 VM のネットワーク接続状況を正しく取得できていることが分かった。実行時間は、図 3 に示すように SCwatcher が従来の手法の 5.0 倍となった。

SCONE のオーバーヘッドを詳細に分析するために、エンクレーヴ内の proc ファイルシステムが VM メモリデバイスにアクセスする際に用いる pread システムコールの実行時間を測定した。SCONE を用いない場合の実行時間は約 $2\mu\text{s}$ となり、SCONE を用いた場合は $3\mu\text{s}$ から $300\mu\text{s}$ の値をとった。同様の実験を VM を用いずに行ったところ、SCONE を用いた場合は $3\mu\text{s}$ から $300\mu\text{s}$ の値をとったが、VM 内で実行した場合と比べて $4\mu\text{s}$ 以上の値が出る頻度は極めて低かった。このことから、仮想化の影響により SCONE のオーバーヘッドが大きくなってしまっている可能性があることが分かった。

5. まとめ

本稿では、オフロードした IDS を Intel SGX 向け実行環境である SCONE を用いて安全に実行可能にするシステム SCwatcher を提案した。監視対象 VM のシステム情報を取得可能にする proc ファイルシステムを IDS に提供することにより、IDS が標準的な OS インタフェースを用いて VM を監視することができる。

今後の課題は、SCONE を用いて pread システムコールを実行するオーバーヘッドを削減することである。仮想化システムを Xen-SGX から KVM-SGX に変更すると改善する可能性がある。また、実際に様々な既存 IDS を実行できるようにすることも今後の課題である。

参考文献

- [1] 中野智晴, 光来健一: Intel SGX を用いた VM のメモリとディスクを安全な監視, コンピュータセキュリティシンポジウム 2019 (2019)
- [2] Arnautov, S., Trach, B., Gregor, F., Knauth, T., Martin, A., Priebe, C., Lind, J., Muthukumaran, D., O’Keeffe, D., Stillwell, M., Goltzsche, D., Eysers, D., Kapitza, R., Pietzuch, P., Fetzer, C.: Secure Linux Containers with Intel SGX, *Proceedings of the 12th USENIX Symposium on Operating System Design and Implementation*, pp. 689-703 (2016).