

TOMOYO Linux の 2 つの実装方式の性能評価

武田 健太郎[†] 半田 哲夫^{††} 原田 季栄[†]

1. TOMOYO Linux とは

筆者らはセキュア OS の 1 種である TOMOYO Linux¹⁾²⁾ を開発し、GPL のオープンソースソフトウェアとして公開している。セキュア OS はセキュリティ機能を強化した OS であり、Linux 向けのセキュア OS には、RedHat 系ディストリビューションで採用されている SELinux³⁾⁴⁾、SuSE Linux や Ubuntu に採用されている AppArmor⁵⁾ などが存在する。

著名なセキュア OS の中で、TOMOYO Linux は使いやすいことで知られている。その最大の特徴は、セキュア OS のアクセス制御の設定であるポリシーをプロセスの挙動から学習できる点にある。TOMOYO Linux を学習モードに設定した状態では、プロセスがアクセスした資源（ファイル、ネットワーク、シグナルなど）をカーネルが監視し、その挙動を自動的にポリシーに追加していく。この自動学習機能を用いることで、システム管理者は容易にシステムの挙動を把握し、保護したいアプリケーションのポリシーを簡単に作成することができる。

いくつかのセキュア OS について、ファイルに対するアクセス制御機能の性能測定結果が文献⁶⁾ に示されている。しかし、セキュア OS ごとにセキュリティ強化の考え方や実装方式が異なることや、設定によって性能が大きく変化することから、セキュア OS の性能を正確に評価、考察することは難しい。

本発表では、TOMOYO Linux の 2 つの実装方式を対象としてアクセス制御機能の性能について評価し、実装まで踏み込んだ考察を行う。また、LiveCD によるデモを実施し、TOMOYO Linux がセキュリティ強化だけでなく、システムの挙動を理解する助けとなることを示す。

2. TOMOYO Linux の 2 つの実装方式

TOMOYO Linux には実装方式の異なる 2 種類が

存在し、1.x 系統と 2.x 系統というバージョン体系で区別されている。2.x 系統は、Linux の 2.6 カーネルに標準で搭載されているセキュリティフレームワークである LSM を利用して実装されている。1.x 系統は LSM を使用しておらず、種々のシステムコールに独自のアクセス許可チェック関数の呼び出しを追加することで、セキュア OS としての機能を実現している。

LSM の実体は各種システムコールに挿入されているフックで、フック関数から呼び出される処理だけを実装することでセキュア OS を実現できるようになっている。このため、LSM を利用すれば日々変化する Linux カーネル本体の変更に追従するのが容易である。逆に 1.x 系統のように独自にフックを挿入すると、カーネルの変更への追従コストは大きくなるが、設計の自由度は高く機能的に充実したセキュア OS を実現できるという特徴がある。TOMOYO Linux の場合、2.x 系統は機能面では 1.x 系統のサブセットとなっている。

3. TOMOYO Linux の性能評価

独自フックを挿入している TOMOYO Linux 1.5.1 と LSM を利用している TOMOYO Linux 2.1.0 を評価対象として、Linux カーネルのシステムコールレベルでの性能を測定できる LMBench を用いて性能評価を行った結果を図 1 に示す。

セキュア OS の主たる機能であるファイルに対するアクセス制御機能に着目すると、TOMOYO Linux はファイルのオープン操作に 100% 程度の特に大きなオーバーヘッドが生じている。また、ファイルの作成と削除については、ファイルサイズが大きいほど TOMOYO Linux のオーバーヘッドは小さい。プロセス関連のベンチマーク項目では、プロセスの実行を伴う項目（fork+execve, fork+/bin/sh -c）で、ファイル操作ほどではないものの、5% 程度のオーバーヘッドが生じている。

これらのオーバーヘッドは、TOMOYO Linux のアクセス許可のチェック時に行われる文字列比較処理によるものである。

[†] 株式会社 NTT データ

^{††} NTT データ先端技術株式会社

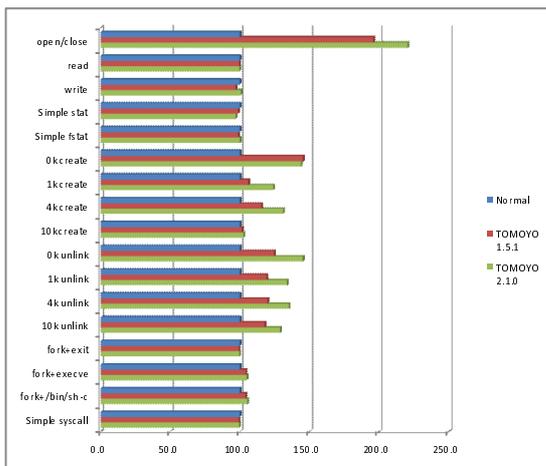


図 1 LMBench による性能測定結果

ファイルのオープン時には、パス名の比較でパターンマッチングを含む文字列比較が伴うため、大きなオーバーヘッドが発生している。同じくパス名の比較が行われるファイルの作成、削除に関しても同様であるが、サイズの大きいファイルの作成、削除の方がオーバーヘッドが小さい傾向にあるのは、TOMOYO Linux のアクセス制御の考え方に起因している。

TOMOYO Linux は、プロセスが資源に対してアクセスする「入口」を制限する、という考え方でアクセス制御を実装している。ファイルアクセスに関していえば、TOMOYO Linux はファイルのオープン時にのみチェックを行い、ファイルの内容の読み書きはチェックしないため、ベンチマーク項目の read/write ではオーバーヘッドが生じていない。このため、作成・削除を行うファイルサイズが大きいほうが、ファイルのオープンにかかる時間の占める割合が小さくなり、オーバーヘッドが小さくなる。セキュア OS の中にはファイルのオープン後にポリシーが変化した場合に対応するために読み書き時にもチェックを行うものも存在するが、TOMOYO Linux では「1 バイトでも読み書きを認めてしまった後にポリシーが変化したところで既に手遅れである」という考えからチェックを行わない。

プロセス関連のオーバーヘッドもファイル操作と同様、実行許可のチェックとドメイン遷移処理のために文字列比較が発生するためである。ただし、もともとプログラムの実行は時間のかかる処理であるため、TOMOYO Linux によるオーバーヘッドは割合としては大きくない。

総じて、ファイルのオープンやプログラムの実行など文字列比較を伴う操作は遅くなるものの、通常の用途ではオープンされたファイルを読み書きする頻度の

方が高いため、現実には体感できるほどの大きなオーバーヘッドは生じない。

4. TOMOYO Linux LiveCD

本発表では LiveCD による TOMOYO Linux のデモンストレーションも実施する。

TOMOYO Linux プロジェクトでは、TOMOYO Linux を簡単に体験、使用できる LiveCD の ISO イメージを公開している。ISO イメージをダウンロードし、CD-R に焼いて起動することで、利用者は既存の環境に影響を与えることなく、TOMOYO Linux を使用することができる。

LiveCD のベースとなるディストリビューションは、近年デスクトップ向け Linux として人気のある Ubuntu の日本語ローカライズド Desktop CD である。通常の Ubuntu と異なるのはカーネルだけであるので、利用者にとっては Ubuntu を操作するのと同じように TOMOYO Linux を利用することができる。

LiveCD はシステム起動時から、すべてのプロセスを学習モードで起動するように設定されており、カーネルはプロセスがどのファイルにアクセスしたかをすべてポリシーとして記録する。記録されたポリシーは TOMOYO Linux のポリシーエディタで容易に閲覧することができる。ポリシーを閲覧することで、どのようなプロセスが起動されたのか、どのようなファイルにアクセスしたかを把握することができ、システムの挙動を容易に理解できる。

参 考 文 献

- 1) 原田季栄, 保理江高志, 田中一男, "使いこなせて安全な Linux を目指して", Linux Conference 2005, no.CP-09, November, 2005.
- 2) <http://tomoyo.sourceforge.jp/>
- 3) Peter Loscocco, Stephen Smalley, "Integrating Flexible Support for Security Policies into the Linux Operating System", Proceedings of the FREENIX Track: 2001 USENIX Annual Technical Conference, pp.29-42, Boston, USA, June 2001.
- 4) <http://www.nsa.gov/selinux/>
- 5) <http://en.opensuse.org/AppArmor>
- 6) 松田直人, 田端利宏, 宗藤誠治, "LSM のオーバーヘッド測定によるセキュア OS の性能比較", コンピュータセキュリティシンポジウム 2007, no.9A-4, November, 2007.