TwinOS におけるヘルスチェック機能の実現と評価

岡山大学 工学部 情報工学科 長田 一帆

研究背景

インターネットの普及に伴い、計算機に対する攻撃が増加

<既存手法の問題点>

セキュリティシステムの多くは攻撃対象となるOS上に実装



OS自体が乗っ取られた場合, 信頼性が低下

<対策>

攻撃の対象となるOSの外部から監視



TwinOSを用いたヘルスチェック機能を提案

- <既存のヘルスチェック機能>
 - TwinOSを用いたヘルスチェック機能の設計
 - ヘルスチェックを支援するTwinOSの実現



TwinOSにおけるヘルスチェック機能の実現と性能評価

TwinOS

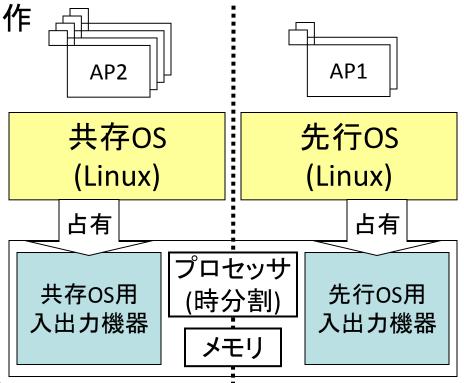
2つのLinuxを1台の計算機上で動作させる方式

<構成>

- (1)1台の計算機上に2つのOSが動作
- (2) ハードウェアの分割方法
 - (A) メモリ: 空間分割
 - (B) CPU: 時分割(タイマ割込み)
 - (C) 入出力機器: OSごとに占有

く特徴>

- (1) 相互に処理負荷の影響を 受けない
- (2) 入出力性能を十分に利用できる



先行OSにヘルスチェック機能を実装し共存OSを監視

ヘルスチェック機能

OS を検査し異常を検出するための機能 大きく分けて二つの処理を実行

<正常データ作成処理>

- (1) カーネルテキスト部のハッシュ値を算出
- (2) 算出したハッシュ値を正常データとして保存

<検査処理>

- (1) 正常データと同様に算出したハッシュ値を保存
- (2) 正常データと(1)(検査データ)を比較する
- (3) 比較した結果, 値が異なればOSの異常とする

課題

<従来の検査範囲>

- (1) カーネルテキスト部
- (2) システムコールテーブル



LKM(Loadable Kernel Module) の対処が不十分

<課題>

(課題1) 不正なLKMのロードへの対処

不正なLKMのロードによるOSの改ざんが発生



LKMに対応した検査範囲の追加が必要

(課題2) LKMのロードによるカーネルテキスト部の変更 LKMをロードする際. 新しくページテーブルが 作成されるとカーネルテキスト部が変化



OSの異常と検知されないように対処が必要

課題への対処

<対処>

(対処1) LKMを検査する機能(正常LKM検査機能)を追加 (対処2) LKMのロード完了後にカーネルテキスト部を再検査

<正常LKM検査機能の設計>

- (1) 共存OSのLKMロードの完了を先行OSが認識できる LKMをロードすると特定のページテーブルが変化 このページテーブルを取得し、監視することで対処
- (2) 検査対象となるLKMのテキスト部を取得できるページテーブルからLKM展開先アドレスを算出物理メモリから取得したLKMのデータのテキスト部を検査

これらを実装することでLKMに対処した

評価

く環境>

TwinOS(Linux kernel 2.4)

CPU: Pentium4 3.0GHz

<目的>

- (1) LKMに対応しているかを調査 ロードされたLKMごとに検査を実行できることを確認
- (2) 検査方法の違いによるオーバヘッドの調査
 - (A) バイナリ検査とハッシュ検査のオーバヘッド 検査データにバイナリデータとハッシュ値のどちらを用いるか
 - (B) 検査処理のオーバヘッドの定量化 カーネルとLKMの検査処理にかかる時間を明確に表現

結果と考察

<評価結果>

- (1)検査データのサイズが360バイト以上の場合ハッシュ検査の方が オーバヘッドが小さい
- (2) ハッシュ検査でカーネルを検査すると約3μ秒のオーバヘッド発生

く考察>

- (1) 検査データが360バイト未満であることはほとんどない
 - バイナリ検査よりハッシュ検査の方が有用
- (2) 検査処理を頻繁に実行するとシステムへの影響が大きくなる
 - (A) 1回の検査処理でカーネルの検査は1回のみ実行
 - (B) LKMのサイズはカーネルと比較するとかなり小さい



★査処理のオーバヘッドは十分に小さい

おわりに

<ヘルスチェック機能の実装>

- (1) 正常データ作成処理 カーネルテキスト部とLKMの正常データを作成
- (2) 検査処理カーネルテキスト部とLKMを検査
- (3) 共存OS停止, 再開処理 (1)と(2)において, 共存OS停止・再開処理を適宜実行

<ヘルスチェック機能の評価>

ヘルスチェック機能の検査処理のオーバヘッドは十分に小さい

く残された課題>

(1) 実際のネットワークを介した攻撃に対しての有効性の証明