

TCG技術を使った研究 クラウド環境におけるWindows ゲストの完全性検証技術

情報通信研究機構
情報通信セキュリティ研究センター
安藤類央

はじめに

○クラウドコンピューティングの普及

Amazon EC2, hybrid cloud

○遠隔環境の安全性 (integrity) の検証

遠隔地にあるサーバは安全に起動・稼動しているのか。

遠隔地にあるWebサーバの検証: 大事なパスワードを預けていいものか。

遠隔地にあるストレージサーバの検証: 大事なファイル・データを預けていいものか。

○サーバ側の安全性確認: Remote attestationの重要性

パスワードによる認証以前に、遠隔地にあるサーバが安全に起動されているか確認する。

○クライアントOSの安全性確認: 手元にあるあるいは預けたWindows OSの安全性

(integrity) の検証。手元あるいは遠隔にあるWindows OSが感染(不正に改竄)していないか確認する。

関連研究プロジェクト

○完全性検証

最近2004～2009年

vTPM (IBM) Virtual Trusted Platform Module
TPM チップを仮想化し、XENで利用可能にした。

TVD (IBM) Trusted Virtual Domain

アクセス制御やアテステーションを組み合わせて信頼できるゲストOSのドメインを構成する。

IMA (IBM) Integrated Measurement Architecture

ブートから、アプリケーションの起動までの安全性(完全性)を検証する。(トラストチェーンの構築)

最新2009年の研究

仮想化技術の完全性検証への適用

HIMA: North Carolina 大学

Annual Computer Security Applications Conference 2009

○観測・通知

Patagonix: Tronto University

仮想マシン上でどのOSがどの実行ファイルを実行したか仮想マシンモニタ側で検証可能

XenAccess

仮想マシンモニタXenで仮想している仮想OSの情報を得るためのAPI

関連研究プロジェクト 仮想化技術と完全性検証

○vTPM virtual Trusted Platform Module (IBM)

TPMチップを仮想化し、仮想化環境で完全性の検証ができるようにする。TPMを仮想化してゲストOSからアクセス出来るようにすることで、仮想化されたゲストOSにおいても、Trusted Computing技術を利用可能にする。現在、XenがvTPMサポートしている。

○VTD Virtual Trusted Domain (IBM TRL)

仮想化技術において、VMMによるアクセス制御機構と、ゲストOSへのアテステーションを元に、ゲストOSを信頼できるドメインの一員として管理する。

関連研究プロジェクト 仮想化技術と完全検証

OHIMA (North Carolina State Univ and IBM)
Hypervisor (仮想マシンモニタ) を用いたゲスト
OS の完全性検証。IBM Watson 研の Linux IMA への
hypervisor への拡張。仮想マシンモニタ技術を用いて、
ゲスト OS の isolation と、consistency (TOCTTOU) の双方を
確保する。

OVMKnoppix (産総研、AIST)
Knoppix: On memory (ハードディスクなしで起動する)
LINUX。Knoppix 上で VM が起動し、VTPM (仮想化さ
れた TPM) を用いて起動などを安全に行うことが可能。

現状のTCG技術の問題点

Windows上のintegrity検証

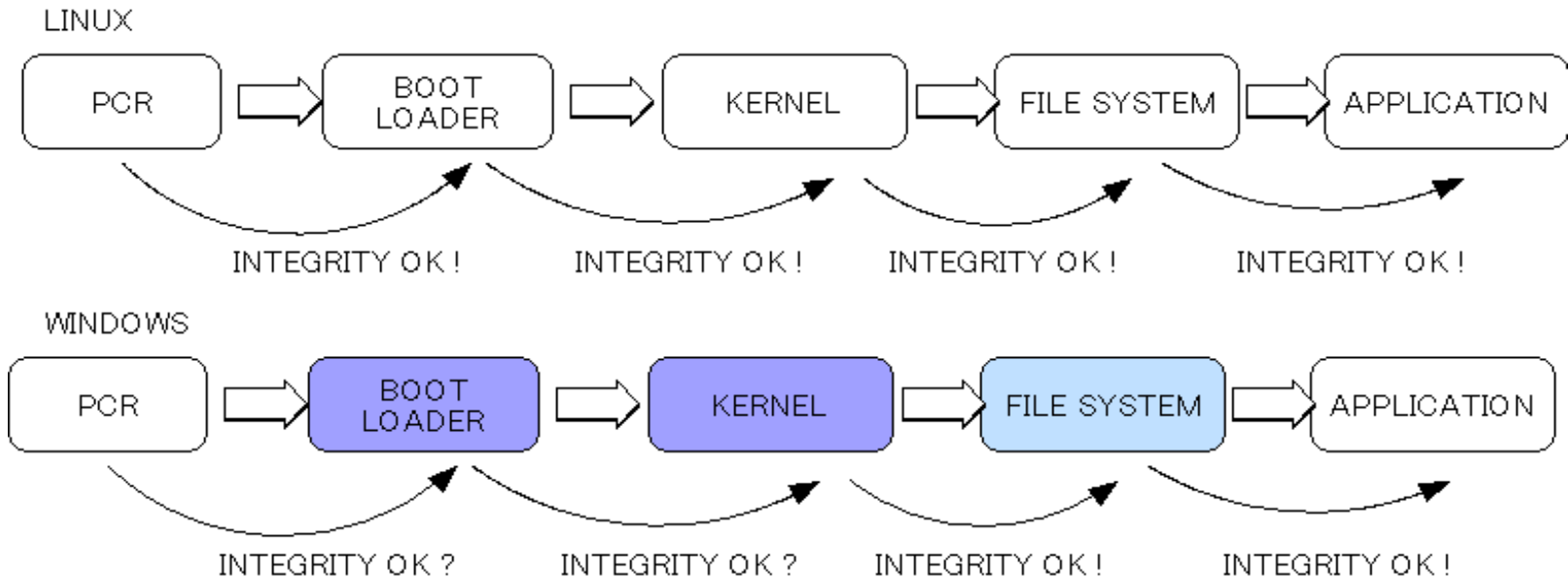
- Trust Chainの問題

Trust Chainとは: 起動の初めからOSやアプリ

ケーションが安全に起動、稼動しているか検証するための仕組み。

改竄されないハードウェアの値(PCR)→ブートローダが安全に起動したか→カーネルがセキュアにロードされたか→ファイルシステムが安全にロードされたか→アプリケーションが安全に起動されたか。

Linuxと異なり、クローズドソースのWindowsは、セキュアブートからのTrust Chainが途切れてしまう。計測ソフトウェアの安全性(integrity)の保障ができない。



Windows上のintegrity検証 なぜWindowsではtrust chainが観測計測できないのか

○Linux OS上での完全性計測

- 多くの機関で研究されている。LinuxではIBM発のIntegrity Measurement Architectureで
- Trust Chainが構築できる。

○Windows OS上での完全性計測

多くの人が使用している割に、あまり研究されていない。クローズドソースのため、情報が入手しずらく、処理内容が分からない。

○対策

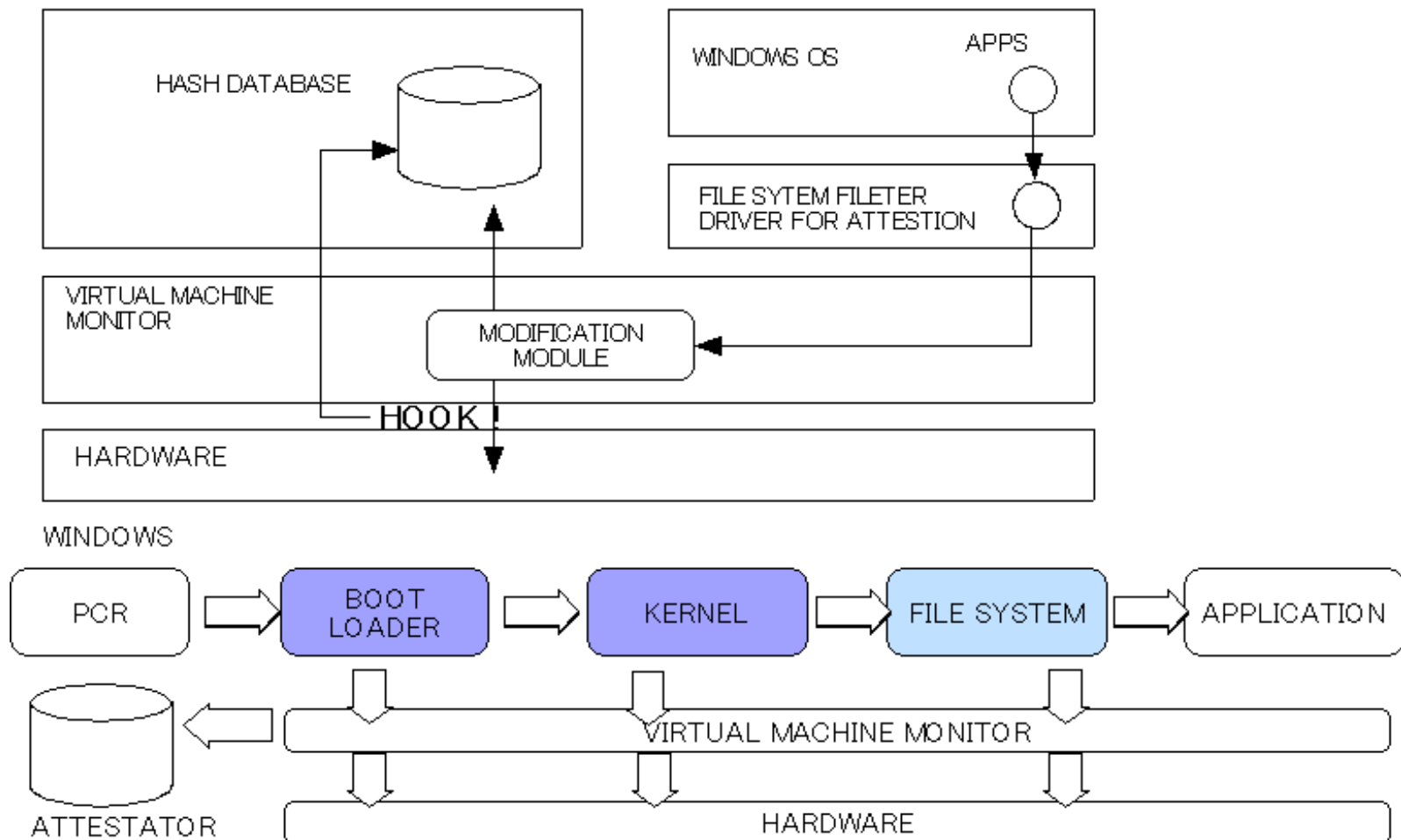
①Windows ファイルシステム(のフィルタリング)ドライバを用意することで、ファイルの実行時などにハッシュ値をとり、ある程度の完全性を計測することができる。

②仮想マシンモニタ(外側)からWindows OSのブート時の挙動を観測し、Trust chainを構築する。

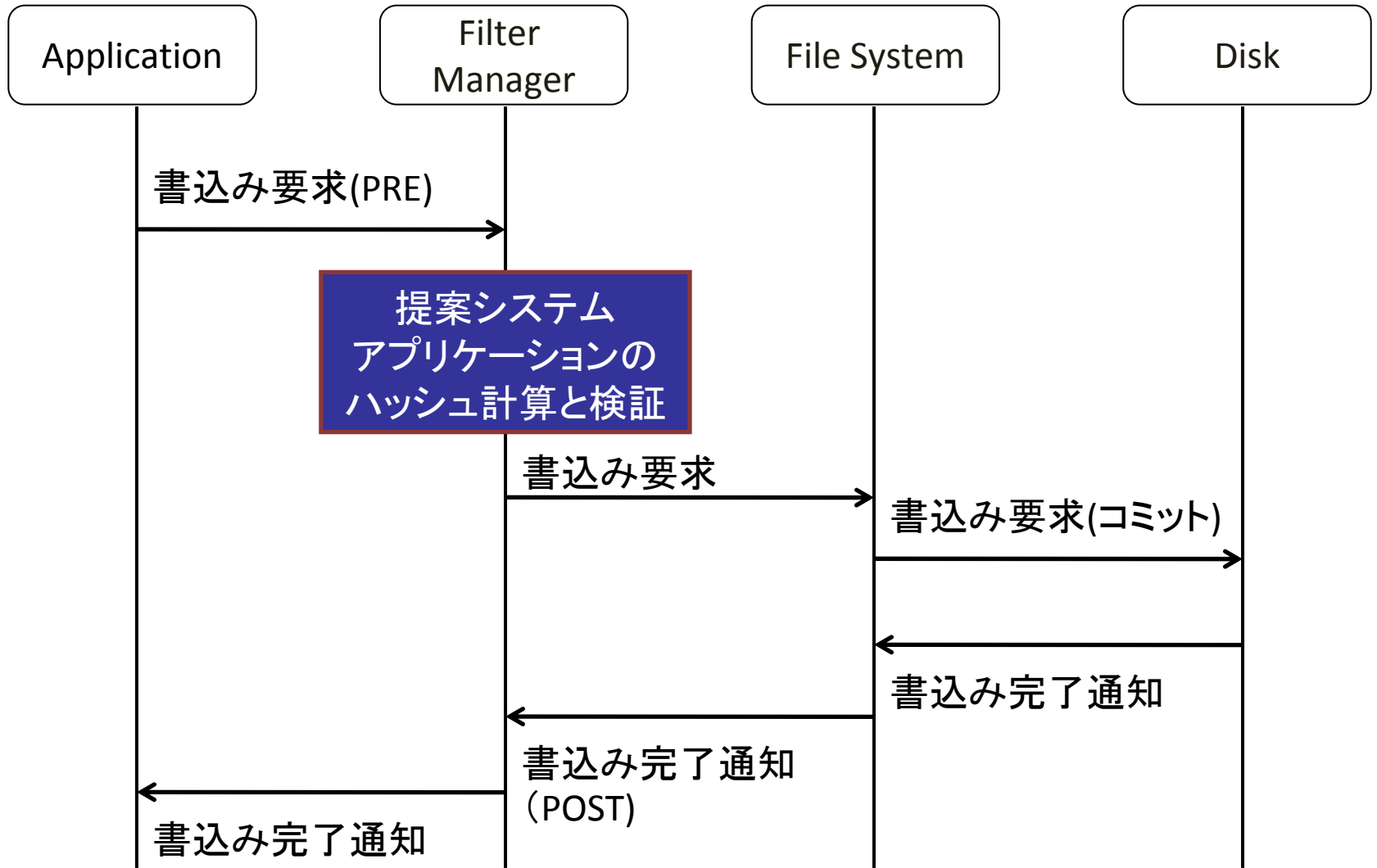
①と②を組み合わせて、Trust Chainを構築する。

今後の課題課題: Windows OS上Trust Chainの構築

- 仮想化技術を用いたwindows上のTrust Chainの構築 (Windows OSを修整し、仮想マシンモニタからWindows OSの起動、稼動を観測する。)



提案システム



適用技術

- Windows OS上でアクセス制御を行う手段

- ユーザーモード

- DLLインジェクション
 - APIフック

- カーネルモード

- フィルタドライバ

- ファイルアクセスをすべて監視できる
- OSと一番近い層で動く
- アクセス制御に必要な情報が取得できる

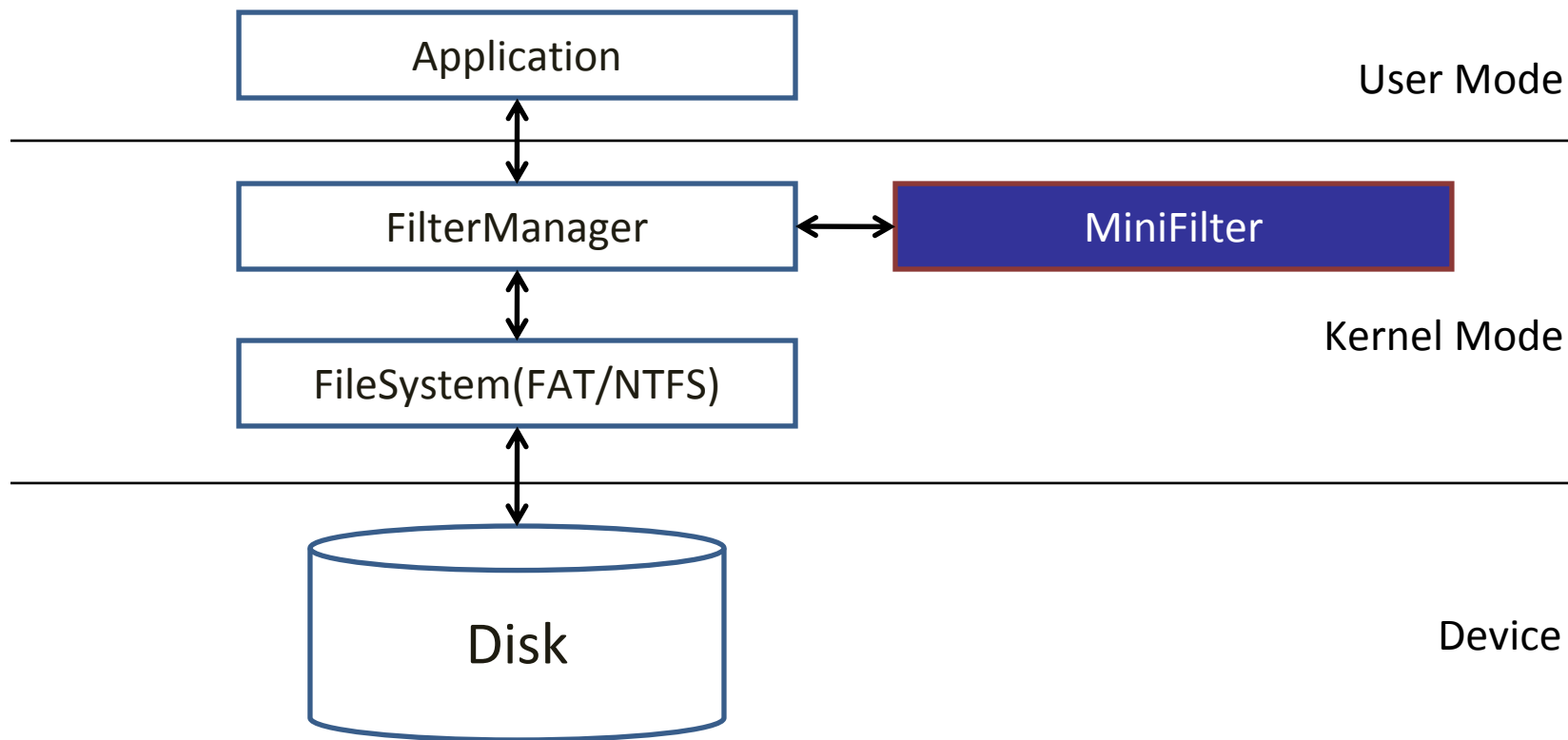
適用技術

FilterManager

- Microsoftが提供するファイルシステムフィルタドライバ
- Windows XP SP2以降
- サードパーティの開発を簡素化
 - フィルタするIRPのみ編集
 - 開発時間の短縮
 - 挿入する階層を指定可能

適用技術

FilterManagerの構成



適用技術

FilterDriver

- FilterManagerとMiniFilter
- フィルタするIRPをFilterManagerに登録
- フィルタするIRPの処理を実装

IRP: ファイルIO要求の受け渡し

フィルタマネージャの詳細

- MiniFilterの登録

```
typedef struct _FLT_REGISTRATION {
    USHORT Size;
    USHORT Version;
    FLT_REGISTRATION_FLAGS Flags;
    CONST FLT_CONTEXT_REGISTRATION *ContextRegistration;
    CONST FLT_OPERATION_REGISTRATION *OperationRegistration;
    PFLT_FILTER_UNLOAD_CALLBACK FilterUnloadCallback;
    PFLT_INSTANCE_SETUP_CALLBACK InstanceSetupCallback;
    PFLT_INSTANCE_QUERY_TEARDOWN_CALLBACK
InstanceQueryTeardownCallback;
    PFLT_INSTANCE_TEARDOWN_CALLBACK InstanceTeardownStartCallback;
    PFLT_INSTANCE_TEARDOWN_CALLBACK InstanceTeardownCompleteCallback;
    PFLT_GENERATE_FILE_NAME GenerateFileNameCallback;
    PFLT_NORMALIZE_NAME_COMPONENT NormalizeNameComponentCallback;
    PFLT_NORMALIZE_CONTEXT_CLEANUP NormalizeContextCleanupCallback;
} FLT_REGISTRATION, *PFLT_REGISTRATION;
```

フィルタマネージャの詳細

フィルタするIRPの設定(1)

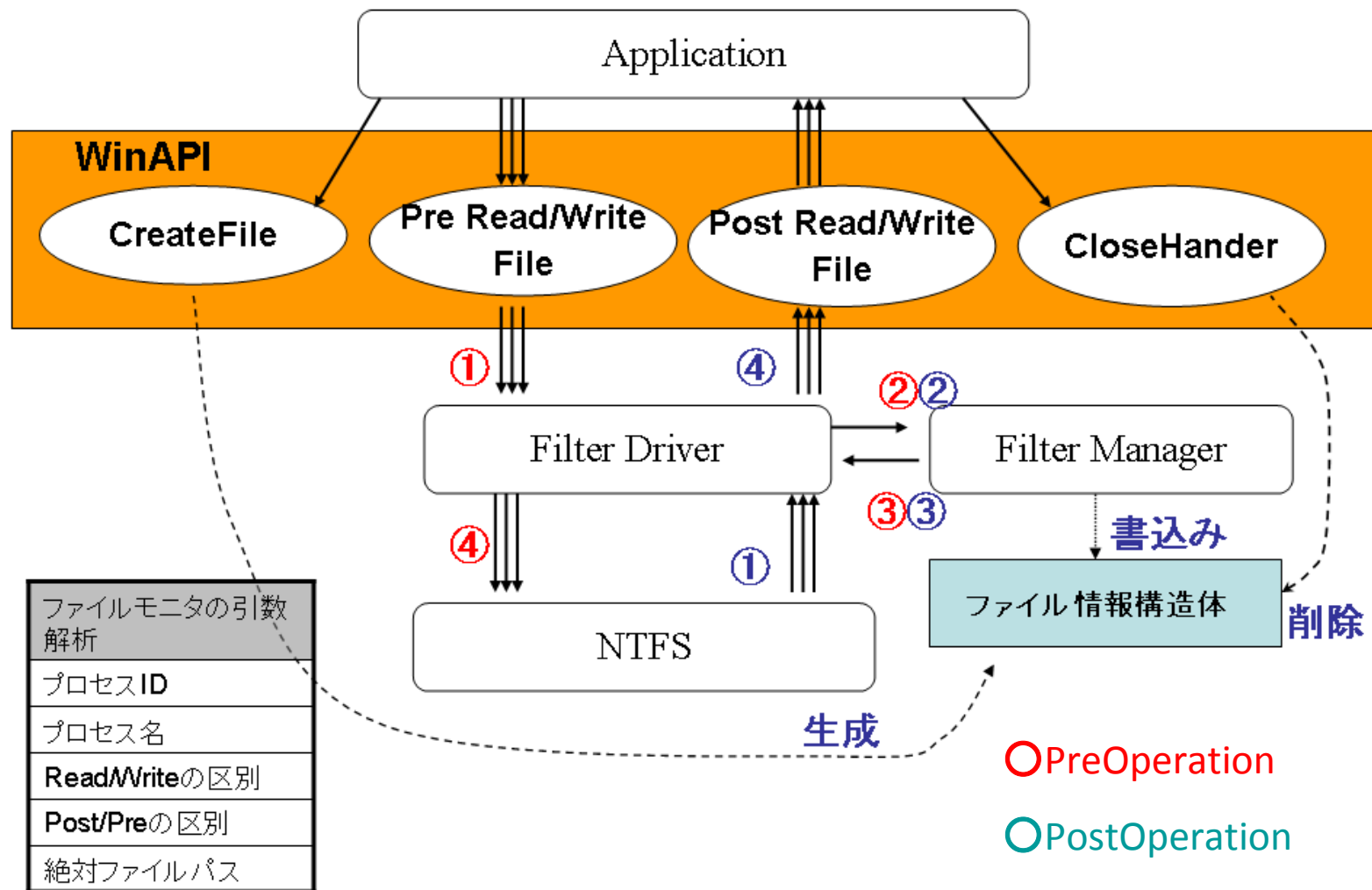
```
typedef struct _FLT_OPERATION_REGISTRATION {  
    UCHAR MajorFunction;  
    FLT_OPERATION_REGISTRATION_FLAGS Flags;  
    PFLT_PRE_OPERATION_CALLBACK PreOperation;  
    PFLT_POST_OPERATION_CALLBACK PostOperation;  
    PVOID Reserved1;  
} FLT_OPERATION_REGISTRATION,  
*PFLT_OPERATION_REGISTRATION;
```

ファイルシステム呼び出し前のコールバック関数

ファイルシステム呼び出し後のコールバック関数

フィルタマネージャの詳細

アクセス制御の仕組み



フィルタマネージャの詳細

ファイル情報構造体

```
typedef struct _FILE_ACCESS_DATA{  
    BOOLEAN                IsDirectory;  
    UNICODE_STRING FullPath;  
    ULONG                  AccessRecord;  
    ULONG                  AccessAttributes;  
    ULONG                  ProcessID;  
    PWCHAR                ProcessName;  
    ULONG                 ProcessAttributes;  
} FILE_ACCESS_DATA, *PFILE_ACCESS_DATA;
```

ファイルアクセスを
行うパス名

ファイルアクセス
の要求プロセス名

プロセスの
アクセス属性

フィルタマネージャの詳細

フィルタするIRPの設定(2)

No	IRP要求	PRE	POST
1	IRP_MJ_CREATE	○	○
2	IRP_MJ_CLOSE	○	×
3	IRP_MJ_CLEANUP	○	×
4	IRP_MJ_READ	○	×
5	IRP_MJ_WRITE	○	×
6	IRP_MJ_SET_INFORMATION	○	×

フィルタマネージャの詳細

関数の型	FLT_PREOP_CALLBACK_STATUS	
機能	・ ファイル情報構造体の取得 ・ アクセス可否の判断 ・ アクセス可否に応じた戻り値の設定	
引数	1	PFLT_CALLBACK_DATA Data
	2	PCFLT_RELATED_OBJECTS FltObjects
	3	PVOID *CompletionContext
戻り値	1	FLT_PREOP_SUCCESS_WITH_CALLBACK (成功)
	2	FLT_PREOP_SUCCESS_NO_CALLBACK (成功)
	3	FLT_PREOP_COMPLETE (成功/失敗)
失敗時の設定	戻り値をFLT_PREOP_COMPLETEに設定 引数DataのIoStatus.Statusにエラー値を設定	

今後のソリューション

仮想化によるTrust Chainの構築

- ① フィルタドライバによる観測の問題点
フィルタドライバのロード以前、ブート時の完全性の検証ができない。
- ② 仮想マシンモニタによる観測の問題点
ロード時の観測、完全性を検証できる可能性があるが、ブート後のアプリケーションの完全性の検証が難しい。(semantic gap: 仮想マシンモニタからはゲストOSでなにか起こっているか知るの難しい。

ソリューションの適用例: TPMを用いたWEBサーバ IIS (または Windows apache)の 安全性検証

遠隔地にあるWEBサーバが安全に起動、稼働されているか。

- ① 前述のスライド①②によるフィルタドライバによるWindows OS修正と、仮想マシンモニタによる外部観測
- ② Web server (IIS)を稼動するWindows server OSの完全性の検証
- ③ フィルタドライバを用いたIISのexe, sys, ファイルアクセスの完全性検証

ご清聴ありがとうございました