

インターネットセキュリティのフルスペックを極める

自律分散型インターネットセキュリティ基盤

Autonomous and Distributed **I**nternet **S**ecurity Infrastructure

の概要と実現課題

AIS研究プロジェクト

2017年3月14日

東京電機大学

小林 浩[†], 八槇 博史[‡], 米崎 直樹, 君山 博之
上野 洋一郎, 堤 智昭, 佐野 香, 佐々木 良一

[†]プロジェクト代表, [‡]プロジェクト副代表

内 容

1. 研究の背景
2. サイバー脅威根絶に向けて
3. 自律分散型セキュリティ基盤の概要
4. サイバー攻撃遮断実験
5. 技術課題
6. まとめ

1. 研究の背景

- 過激化・組織化するサイバー攻撃が世界の大きな脅威
 - DDoS攻撃や標的型メール攻撃等々
 - ◆ 2011年のサイバー攻撃による全世界の損害額:0.3～1兆米ドル
 - IoTデバイスの急増は、さらなるサイバー脅威に
 - ◆ 探索パケットによるマルウェア感染, 製造工程で埋め込まれることも
 - ◆ 数万台のIoTデバイスをハイジャックした600Gbps超のDDoS攻撃が2016年散発
 - ◆ 2020年には500億台のIoTデバイスがインターネットに接続
 - ◆ もし500億台の1%が悪用されれば, 6Pbps超のDDoS攻撃も
 $500\text{億台} \times 1\% \times (1500\text{B} \times 1\text{kpps}) / \text{台} \Rightarrow 6\text{Pbps}$
 - “自分を守るセキュリティ”から“グローバルセキュリティ”への転換が必要!
- インターネット全体の安全性を高める“自律分散型インターネットセキュリティ (AIS) 基盤”を提案.

2. サイバー脅威根絶に向けて

● 攻撃パケットをIPLayerで分類

1. 送信元詐称IPアドレス

- ランダムな送信元IPアドレス

DDoS攻撃で多用

- 特定送信元IPアドレス (標的ノードのIPアドレス)

DNSリフレクション攻撃やNTPリフレクション攻撃など

2. 送信元非詐称IPアドレス

- 不特定宛先IPアドレス (ダークネット*で観測)

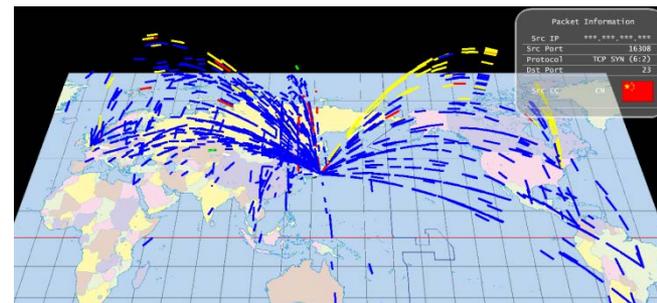
無防備なIoTデバイスを、総当たり攻撃でマルウェア感染させる**探索パケット**など

- 特定宛先IPアドレス

ハイジャックされたIoTデバイスからのDDoS攻撃など

3. 匿名IPアドレス (接続経路を隠ぺい e.g. Tor)

サイバー犯罪やDDoS攻撃の首謀者らが多用



ダークネットを飛び交う探索パケット
出典:nicterweb <http://www.nicter.jp/#>

*未使用アドレス空間, Tor:The Onion Router

サイバー攻撃対策上の制約と課題

- 日本では「**通信の秘密**」法から、ISPは大規模なDDoS攻撃を察知しても、ユーザからの**対処要請**または自身の**サービス継続**が危うくならない限り対処できない。
- エッジルータの**uRPF機能**は、送信元アドレスがルーティングテーブルの経路情報に存在しない**アドレス詐称パケット**を遮断する。
 - ルータの過負荷回避などから、ISPの多くはuRPF機能を**設定していない**。
 - 攻撃側が**圧倒的に有利**な原因の一つ。
 - uRPF機能は、不正パケットの転送を**逆行経路**（送信元IPアドレスへ到達可能な経路）が存在するもののみに制限する**重要な役割**を担う。

既存技術 BGP Flowspecとその課題

● BGP flowspecとは

- フロースペック・メッセージは、ISPの**サービス継続**が危うくなった事態やユーザからの**対処要請**を受けて発行される。
- BGPルータは、フロースペック・メッセージを受信すると、L3/L4ヘッダ情報をもとに攻撃パケットを遮断または転送先を変える。

● 限界と課題

- パケットの**詳細な属性情報**を指定できないため、C&Cサーバからの攻撃指令や探索パケットなどを遮断できない。
- **偽装メッセージ**をチェックする手段を持たない。
- **TCP**ベースの protokol であるため、**帯域圧迫攻撃**を受けると機能しない可能性がある。

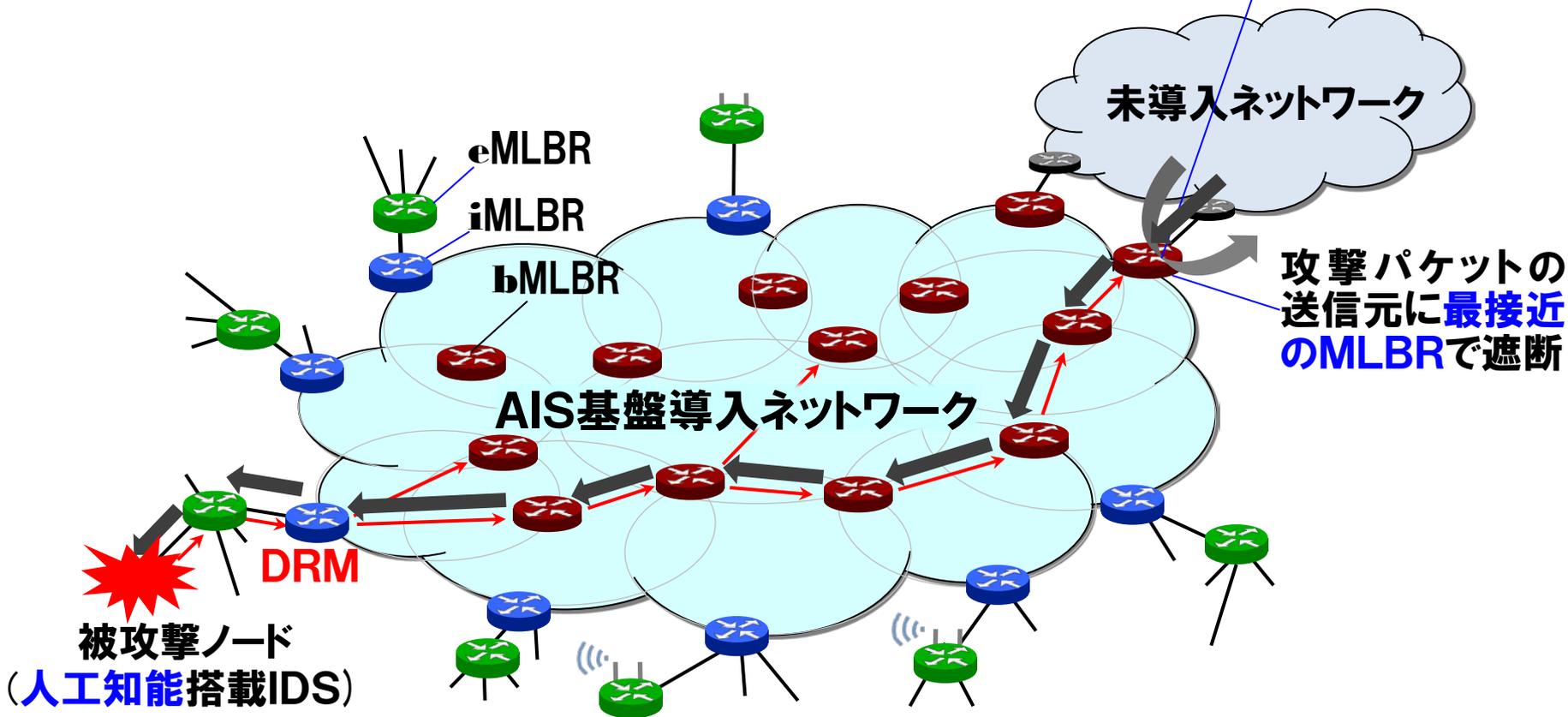
3. 自律分散型セキュリティ基盤の概要

1. ユーザネットワークの出口と、インターネットの入口、及びISP間の境界に、各々 **eMLBR**, **iMLBR**, **bMLBR**を配備し、適応型ファイアウォールとして機能する**AIS基盤**を形成する。
2. MLBRは、**MLBテーブル**を用いて(uRPFのように)アドレス詐称パケットをフィルタリングし、不正パケットを**逆行経路**が存在するもののみに制限する。
3. 被害ノードからの**逆行経路**に向けた**廃棄要請 (DRM)**により、攻撃パケットの送信元IPアドレスに最も接近したMLBRで遮断する。
4. **ソフトステート型の認証・検疫**などにより、**すべてのパケットの送信元**を**セキュリティ評価**し、結果をIPヘッダのTOSフィールドに附す。パケットを受信するか否かの判断は**受信者**に委ねる。
5. AIS基盤は、人の作為が入らないよう機械的運用を軸に、**公平・中立・公正性**を**ベストエフォート**で実現する。
6. ISPやエンドユーザに自発的な導入を促す**インセンティブ・メカニズム**を導入する。

自律分散型セキュリティ基盤のキー機能 (1)

攻撃を**逆行経路**が存在するものに制限し, **DRM**で遮断

MLBテーブルで不正パケットを**逆行経路**が存在するものに制限



IDS: Intrusion Detection System

自律分散型セキュリティ基盤のキー機能 (2)

IoTデバイスのネットワーク
レベルでのセキュリティ対策

通信相手限定によるIoTの感染予防と
汚染IoTの無害化

探索パケット遮断によるIoTの感染予防

定点観測

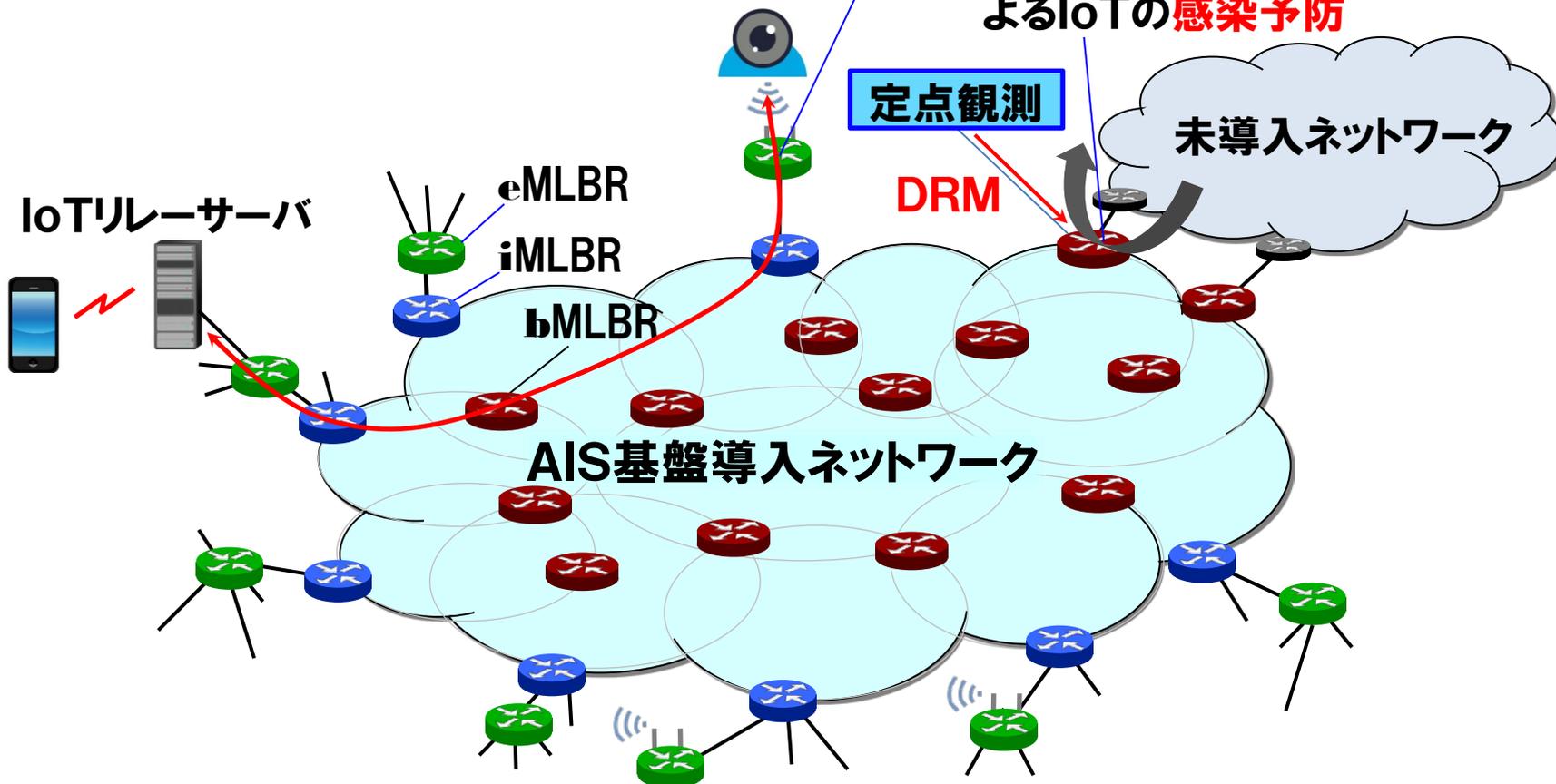
DRM

未導入ネットワーク

IoTリレーサーバ

eMLBR
iMLBR
bMLBR

AIS基盤導入ネットワーク



自律分散型セキュリティ基盤のキー機能 (3)

【受信側での判断例】

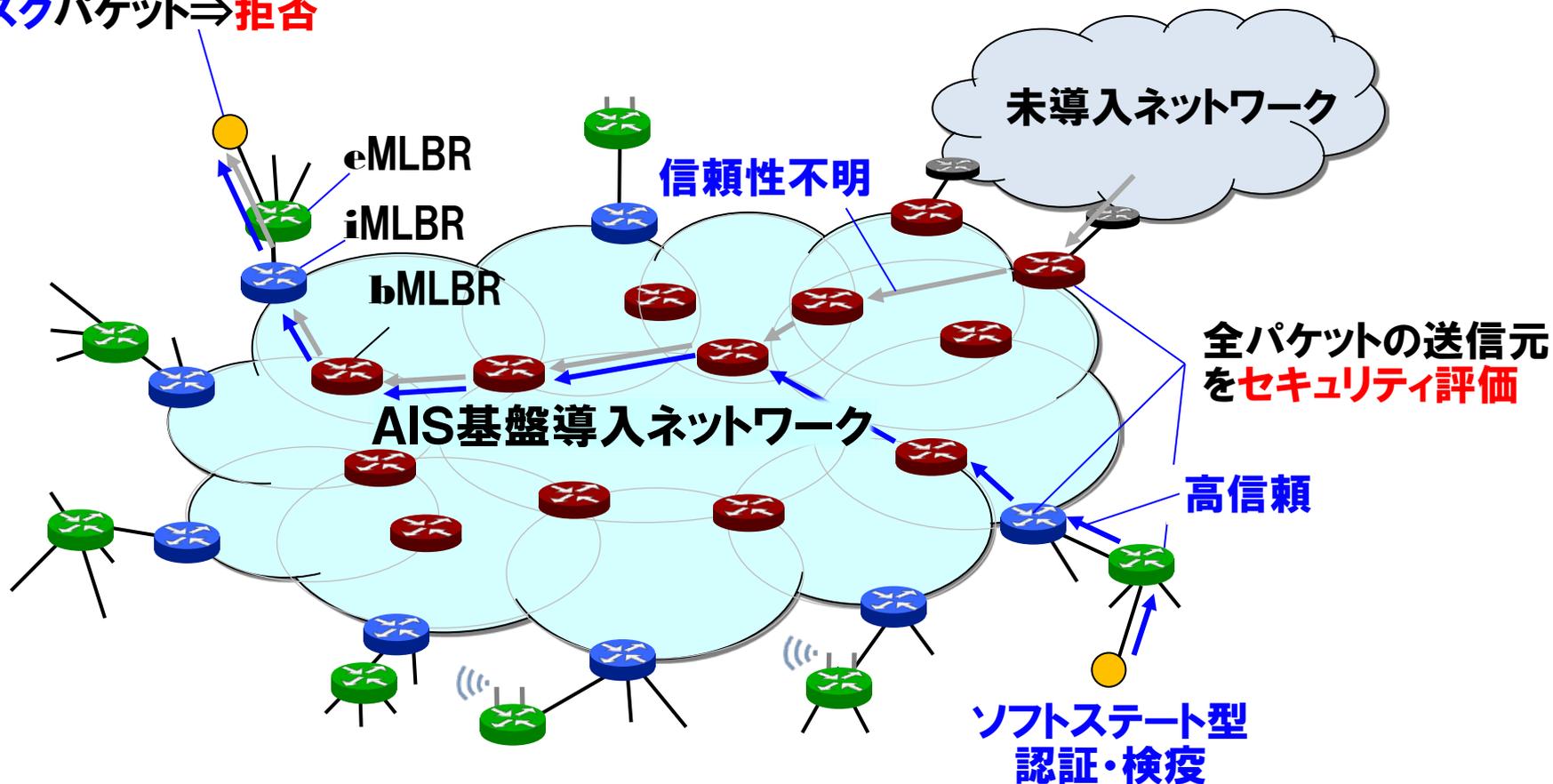
高信頼パケット⇒受信

信頼性不明パケット⇒検査のうえ受信

匿名アドレスパケット⇒拒否

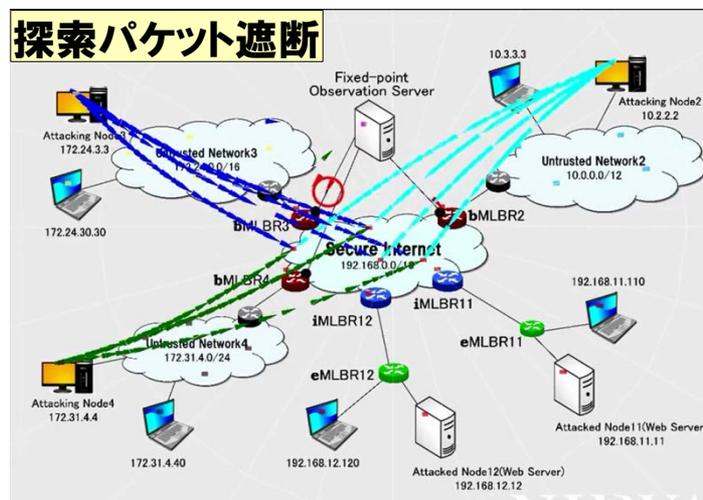
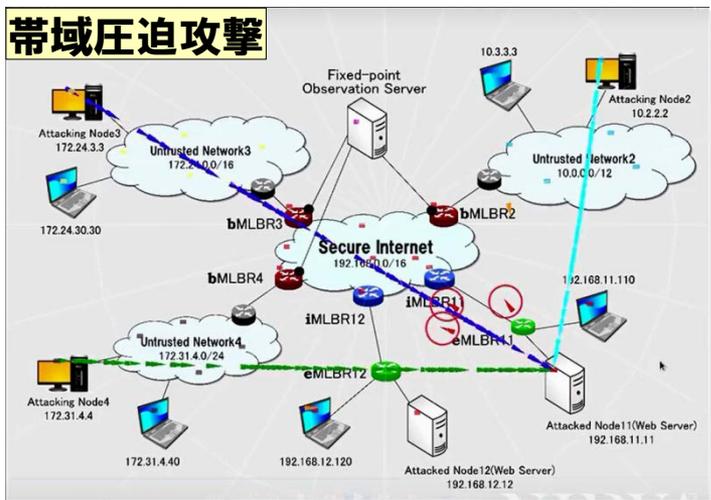
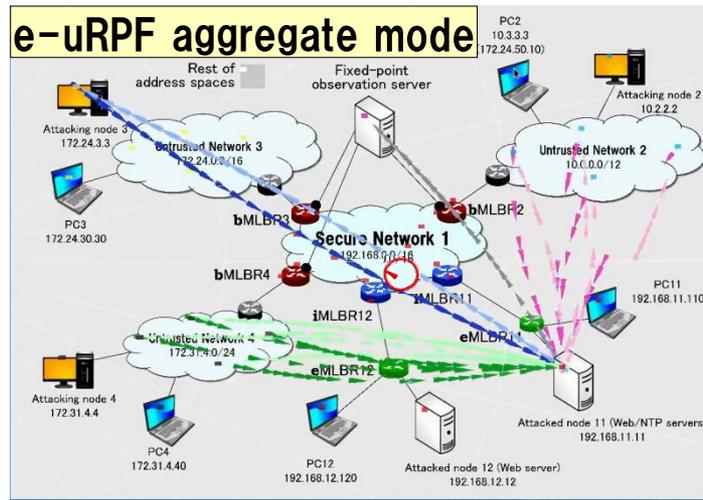
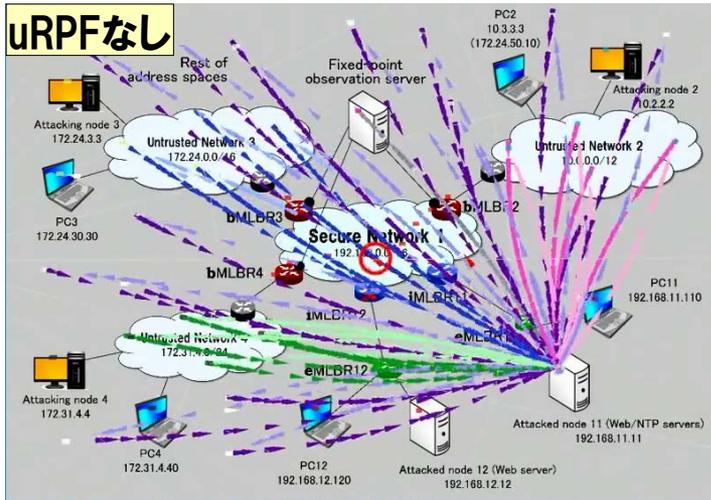
ハイリスクパケット⇒拒否

すべてのパケットに
セキュリティ評価を付す



4. サイバー攻撃遮断実験

OpenFlowでMLBRを試作し、実験用テストベッドを構築
NIRVANA-Rでトラフィックを可視化（送信元と宛先IPアドレス2点間の軌跡として描画）



【他にいった遮断実験】

e-uRPF loose mode

パケットの誤廃棄抑制

NTPリフレクション攻撃

DRMリレーによる攻撃元
最接近MLBRでの遮断
ほか

5. 実現課題 MLBテーブルとスケーラビリティ

- 不正パケットを**逆行経路**が存在するもののみに制限するよう、各ルータには次の**e-uRPF mode**を設定する。

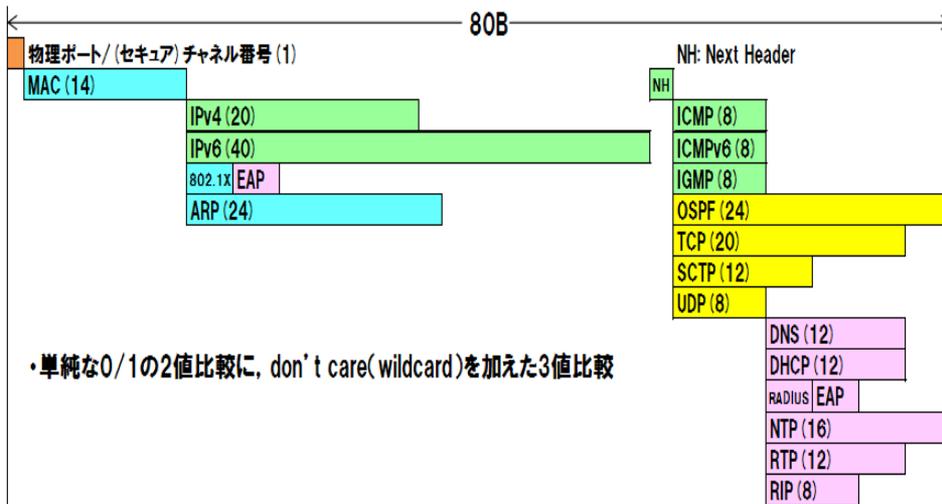
ルータ	e-uRPF mode	対象アドレス	サイズ	備考
eMLBR	fully strict mode	L1, L2, L3+AH	10～1k	詐称パケットを完全排除
iMLBR	strict mode/ loose mode	L1, L3/L3+AH	2k～3k	エッジルータのuRPF相当
bMLBR	aggregate mode	他ISPから流入する全L3	0～ 1M	逆行経路上でuRPFが機能していれば 不要

- 未導入ISPに隣接するbMLBRのサイズ肥大対策
 - uRPF設定状態**調査ロボット**の導入
 - uRPF未設定ISPへの**uRPF設定要求**, **ペナルティ課金請求**
 - 高性能ソフトルータ** (100Gbps) の出現により, コストは1/10以下に

e-uRPF: equivalent uRPF, AH: Authentication Header

廃棄要請プロトコル (DRP) と廃棄テーブルのスケラビリティ

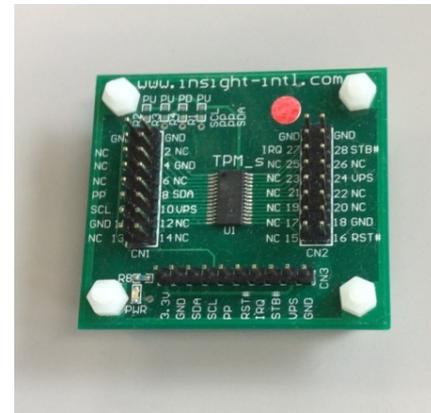
- DRPは、被害ノードから攻撃パケットの送信元に最接近のMLBRへDRMをUDPを用いてリレー転送するためのプロトコル。
 - DRMには、正常パケットの誤廃棄を防ぐため、L1~L7のヘッダ情報を記述でき、その**真正性・統合性**検証のための**認証コード**が付加される。
- 未導入ISP隣接MLBRのサイズ肥大対策
 - TCAMは消費電力大 (50W) かつ高価
 - ソフト処理による低コスト化
 - 廃棄テーブルのコンパクト化が必要
 - **1対多 / 多対多型断続的攻撃遮断用** DRMの集約化
 - 標的型攻撃やゼロディ攻撃の抑制
 - 複数MLBRによる**分散遮断**
- AIS基盤内は、TCAMを用いて**ワイヤスピード**で処理



DRP: Dropping Request Protocol, TCAM: Ternary Content Addressable Memory

TPMによる信頼基盤と、安全なプロトコルの実現

- MLBRやDRMを発信するIDSがマルウェアに感染すれば、AIS基盤の**安全**や**信頼**は成り立たなくなる。
- MLBRやIDS, DRMの**真正性・統合性**を検証できる仕組みが必要。
- **TPM**:耐タンパー性のあるセキュリティモジュール
 - EK鍵 (TPM識別用), AIK鍵 (署名用), STK鍵 (暗号用) を提供
 - **認定機関**は、各機器の**EK公開鍵**とMLBRのディスクイメージや検知エンジンの機械学習済みデータの**ハッシュ値**を管理し、各機器の真正性の保証やDRMの統合性検証, AH用共有鍵交換などのための**信頼基盤**を担う。
- 標準化への取り組み
 - AIS基盤実現に必要な**プロトコル**を形式的に厳密に定義し、**形式手法**を用いてプロトコルにセキュリティホールがないことを証明する。
 - プロトタイプ実装を行い、様々な検証実験を通して**機能上の完全性**を検証した上で、IETFなどで標準化していく。



TPM

機械学習を用いたサイバー攻撃検知 / 認証・検疫

- 過去の経験から未知の攻撃を検出する機械学習 (AI) は、プログラムコードやパケットシーケンス、ログを入力すると、直ちに**判定結果**を出力する。
 - Cylance/日立: **数100万の特徴コード**を機械学習し、既知・亜種・未知のマルウェアを検出
 - Cybereason/ソフトバンク: **プログラムの挙動**を機械学習し、脅威を自動検出
 - NTT Com: **過去の侵入手口**を機械学習し、機密情報の漏洩前に自動遮断
 - MIT CSAIL: 攻撃検知システムAI2... **2000万ユーザ / 36億ログ**を学習
- 機械学習には膨大かつ新鮮な学習用データと、GPUなどを用いたHPC環境が必要だが、学習済データを用いた判定は**汎用PC**で実行できる。
 - 研究用データセット: BOS, NICTER Darknetset, CCC DATASET, D3M他
- IDSは、**検出漏れや誤検出**を抑制するため、**専門ベンダーや手法が異なる複数の検出エンジン**を組み合わせる必要がある。
- ソフトステート型認証・検疫によるパケットのセキュリティ評価
 - ログイン後の**継続的本人確認**
 - **マルウェアからパケット送信**していないか常時監視

HPC: High Performance Computing, GPU: Graphics Processing Unit

6. まとめ

- 攻撃側が圧倒的に有利なゆえに、これまでの“**自分を守るセキュリティ**”から“**グローバルセキュリティ**”への転換が必要である。
- **AIS基盤**が、極めて有効なソリューションになる。
- 構成要素：**MLBR, TPM, AI技術**
- キー機能：
 - (1) 攻撃を**逆行経路**が存在するものに制限し、**DRM**で遮断
 - (2) IoTデバイスの**ネットワークレベル**でのセキュリティ対策
 - (3) すべてのパケットに**セキュリティ評価**を附す
- 上記機能のプロトタイプを**OpenFlow**で試作し、小規模なテストベッドで様々な検証実験を行ってきた。
- AIS基盤の**自発的導入**を促せれば、**無防備なIoTが大量**に存在しても、インターネット全体の安全性を高められる。
- 実現には、**共同研究 / 研究支援 / 研究助成**が必要。

“自分を守るセキュリティ”から“グローバルセキュリティ”へ
towards Global Security from Individual Security

ご清聴ありがとうございました。

**AIS研究プロジェクトは、公益財団法人セコム科学技術振興財団
の研究助成を受けて進めています。**