

JPNIC・JPCERT/CC Security Seminar 2003

不正侵入の被害を受けにくい ネットワークの設計法

2003/9/12(金)

ネットワンシステムズ(株)

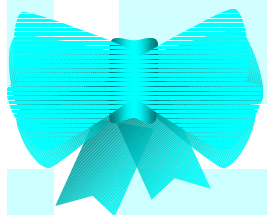
JPNIC技術検討委員会委員長

JPCERT/CC運営委員

白橋明弘

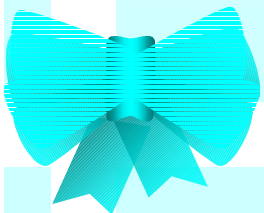
Agenda

- ◆ xSPにとってのセキュリティ対策とは
- ◆ xSPにとっての脅威と対応
- ◆ セキュリティ対策の基本
- ◆ xSPにとっての問題点
- ◆ 将来へ向けて



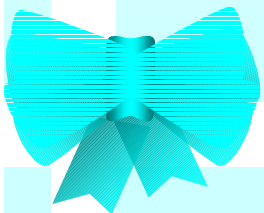
xSPにとってのセキュリティ対策とは

- ◆ エンドの組織におけるそれとは、質的および量的に、異なる面が多い
- ◆ セキュリティ対策についての、書籍やセミナーでの話は、エンドの組織を前提にしたものがほとんど



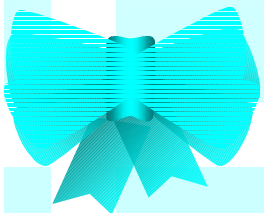
xSPの複数の立場

- ◆ ISPの立場
 - ◆ パケットを黙って運ぶのが仕事
 - ◆ 良いパケットでも悪いパケットでも関係ない
 - ◆ 但し、自分のインフラを守る対策は必要
- ◆ xSP ($x \neq 1$)
 - ◆ 自社の提供するサービスを守る必要あり
 - ◆ 例: メールサーバを守る



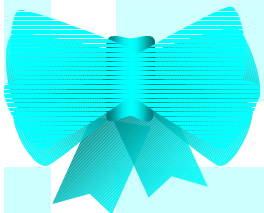
顧客へのセキュリティサービス

- ◆ ISP、Data Center等が、付加価値として、顧客にセキュリティ・サービスを提供している場合
 - ◆ エンド組織の場合と、セキュリティ要件や対策は近い
 - ◆ ただし、パフォーマンスおよびスケーラビリティが問題となる



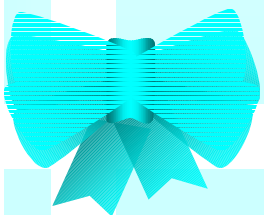
Accountability の観点

- ◆ xSPは、何が起こったかについて、ますます説明責任を求められるようになっている
 - ◆ ウィルス・ワーム・DoS攻撃
 - ◆ SPAMメール
 - ◆ 著作権侵害
 - ◆ 個人情報漏洩
- ◆ 法律による責任も増す一方
 - ◆ 個人情報保護法の成立
 - ◆ プロバイダ等にメール保存義務化の方向



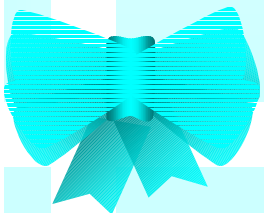
xSPにとっての脅威と対応

- ◆ (ウィルス・ワームによる) DoSアタック
- ◆ 自らサービスを行う機器に対する攻撃
- ◆ 顧客サイトから、インターネットへの攻撃
- ◆ インターネットから、顧客サイトへの攻撃



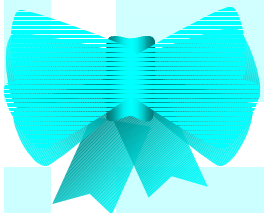
(ウィルス・ワームによる)DoSアタック

- ◆ バックボーンの機器
- ◆ Code Red や Nimda の頃はともかく、現状では、バックボーンのルータ等は、少々のトラフィックはへっちゃら
- ◆ ブロードバンドのアクセス網は、大丈夫か？
- ◆ (顧客サービス用の)ファイアウォール等は、危ない
- ◆ セッション管理をするものは、大抵、ランダムに宛先アドレスを振られる攻撃に耐えられない



サービスを行う機器に対する攻撃

- ◆ サーバ、ルータ等ネットワーク機器
 - ◆ 当然やるべきことをやる
 - ◆ 予防的な設定 - 不要サービスの disable など
 - ◆ 脆弱性発見時の迅速なパッチ適用
 - ◆ 緊急時対応体制が重要
 - ◆ IOS Vulnerability の際、
パッチ適用まで、フィルタリングで回避など
 - ◆ 説明責任のための、証拠保全(Forensic)



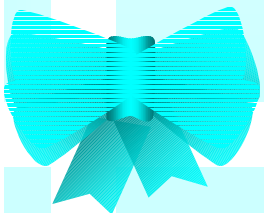
顧客からインターネットへの攻撃

◆ 非意図的なもの

- ◆ SPAM第3者中継に利用される
- ◆ ワームへの感染
- ◆ 対応: 連絡、忠告、御願い

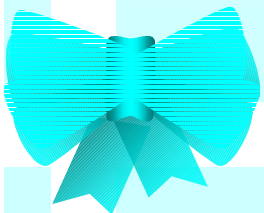
◆ 意図的なもの

- ◆ 非意図的なものの放置
- ◆ SPAMメール送信行為
- ◆ 著作権侵害行為
- ◆ 対応: 契約に基づく、(時には強い)対応



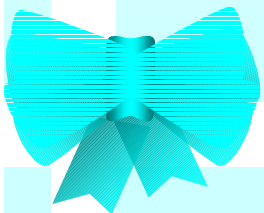
インターネットから顧客への攻撃

- ◆ セキュリティサービスをしている場合
 - ◆ 一般的なアウトソーサーとしての対応
 - ◆ DoS攻撃的なものの場合、ファイアウォール等の機器が耐えられるか、という問題
- ◆ セキュリティサービスをしてない場合
 - ◆ ワームなど重大な脅威が発生した場合、どこまで緊急事態として、対応するのか



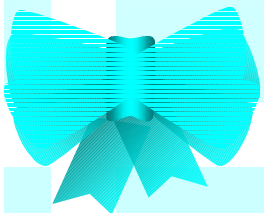
フィルタリングはどこまで可能か

- ◆ IOS Vulnerabilityの場合
 - ◆ いくつかの大手ISPが、IP 53/55/77/103をブロック (ほとんど使われてないので、ブロックできた?)
- ◆ MSBlasterの場合
 - ◆ Port 135 をブロックしたISPは、ほとんどなかった (影響が大きすぎる)
 - ◆ もっと、緊迫した状態になっていたら?



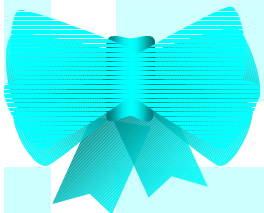
セキュリティ対策の基本

- ◆現在のセキュリティ対策の基本要素
 - ◆サーバ要塞化
 - ◆ファイアウォール
 - ◆IDS



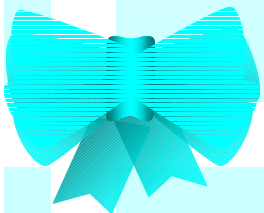
サーバ要塞化

- ◆ サーバ要塞化は、セキュリティ対策の基本
- ◆ 公開サーバについての、パッチ適用の必要性は、企業においては、かなり周知されたと思っていたが
- ◆ MSBlaster にやられる公開サーバが、まだまだあった
- ◆ 内部は、MSBlaster でぼろぼろにやられたところが多い



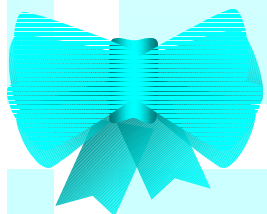
ファイアウォールの問題

- ◆ファイアウォールの限界
- ◆ルータとファイアウォールの違い
- ◆アクセスリスト設定の落とし穴
- ◆ファイアウォールのポリシー設計



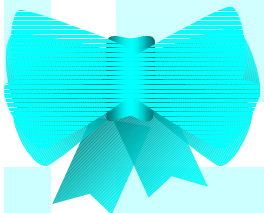
ファイアウォールの限界

- ◆ もちろん、「ファイアウォールがあれば安全」ではない
- ◆ ファイアウォールの役目は
 - ◆ 不要なポートへのアクセスをブロック
 - ◆ リスクを局所化して、被害を限定する
- ◆ 過度の期待をしてはいけない
 - ◆ 許可している通信での攻撃は止められない
 - ◆ ポリシーの設計・設定が誤っていれば無意味



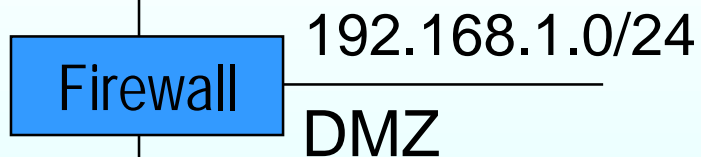
ルータとファイアウォールの違い

- ◆ ルータの ACL (Cisco の場合)
 - ◆ 静的な Packet Filtering である
 - ◆ 行きの Packet と、戻りの Packet に対するルールは別々に記述する
 - ◆ Network I/F 毎にアクセス・リストを記述する
 - ◆ あるI/Fを通過する Packet に対するルール
- ◆ ファイアウォールの ACL (多くの製品で)
 - ◆ 動的な Packet Filtering or Appl. GW である
 - ◆ 行きと戻りは、ワンセットでルールは1つだけ
 - ◆ 通常、I/F を区別するという概念は無い(アドレスのみ)



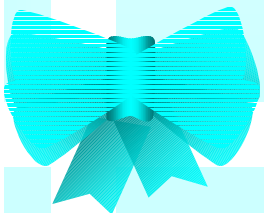
アクセスリスト設定の落とし穴

0.0.0.0/0
internet (any)



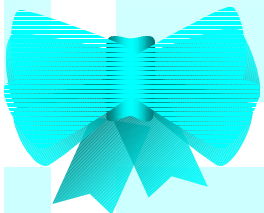
社内からインターネットへ http を許可する

permit http
from internal to any
で正しい？



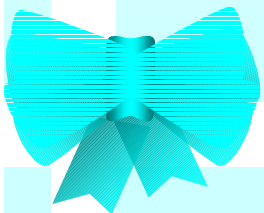
ポリシーとACLのギャップ

- ◆ 社内からインターネットへ http を許可
 - ◆ permit http from internal to any で正しい?
 - ◆ これだと、internal to dmz もOKになってしまう!
 - ◆ deny http from internal to dmz を前に置くか、permit http from internal to not dmz とする
- ◆ ポリシーとACLのセマンテック・ギャップ
 - ◆ DMZが複数になり、ACLが100行以上といった状況では、大きな問題に



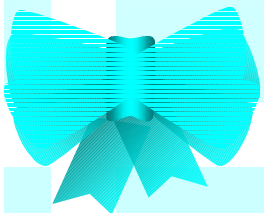
ファイアウォールのポリシー設計

- ◆ 同じ危険度・同じ性質のものを同一エリア(セグメント)に集める
 - ◆ 例: 公開サーバ、例: アクセスサーバ・VPN装置
- ◆ 危険度の高いエリアから低いエリアへは、最小限の通信しか許可しない
 - ◆ 例: インターネット→DMZ、DMZ→社内
- ◆ 危険度の低いエリアから、高いエリアへの通信も、よく必要性を検討する
 - ◆ 例: DMZ→インターネット



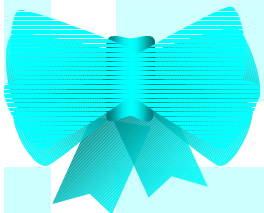
基本が守られていない例

- ◆ DMZ→社内が
 - ◆ 管理上の都合(利便性)で、穴だらけ
 - ◆ DMZのサーバが侵入された時、社内への侵入を防ぐ「足止め」にならない
- ◆ DMZ→インターネット
 - ◆ 宛先anyで、httpを許可している
 - ◆ DMZのサーバがワームに感染した際に、被害を拡大
- ◆ 「DMZのサーバは危険だから、隔離している」ことを忘れている！



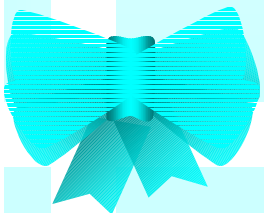
IDS (侵入検知システム)

- ◆ 入れたけど役に立たない
 - ◆ 運用が手にあまる
 - ◆ 誤検知、誤報(False Positive)多すぎ
 - ◆ 使えるようにするチューニングが大変
 - ◆ 攻撃を検知しても、守ってはくれない
 - ◆ 攻撃の傾向を統計的にとらえるツールとしては、役にたつけど



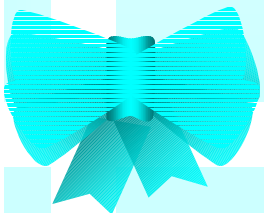
IDS 最近の動向

- ◆ 脆弱性監査と、IDSの設定の連動
 - ◆ チューニングの自動化
 - ◆ 誤報の低減 (アラートS/N比の向上)
- ◆ IDP (Intrusion Prevention) の方向性
 - ◆ IDS を通信が通過する形で置き(inline)、攻撃を検知したセッションをリアルタイムで遮断する (無意味な攻撃でも、攻撃は攻撃)



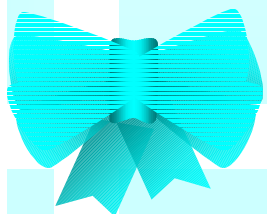
xSPにとっての問題点

- ◆ パフォーマンスが足りない
- ◆ 複数ユーザの収容
- ◆ IPv6対応
- ◆ 何故、ニーズに応える製品が無いのか？



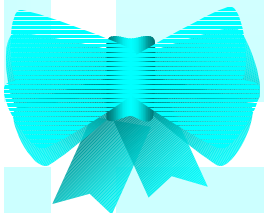
パフォーマンス不足

- ◆ ハイエンド機種で、やっと～1Gbps程度
- ◆ ルータ・スイッチ的な測定指標は、あてにならない
- ◆ 実際の性能を決めるのは
 - ◆ 毎秒何セッションの処理できるか
 - ◆ そこに現実的なデータを流して、どれだけのスループットが出るか
- ◆ DoSアタックに意外と弱い
 - ◆ セッション管理が溢れる



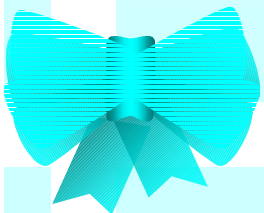
アーキテクチャの問題

- ◆ ルータやL2,L3,L4-L7スイッチと違い、ファイアウォールなどのセキュリティ機器では:
 - ◆ PCアーキテクチャ: 大部分
 - ◆ ASIC: ごく一部
 - ◆ Network Processor: ごく一部
- ◆ 処理が複雑で、柔軟性が必要な為?



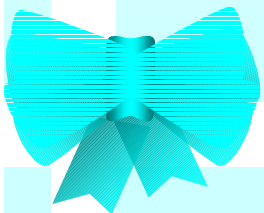
複数ユーザの収容

- ◆ ユーザの数だけ、ファイアウォール、IDS、...を並べるのでは、管理が大変
- ◆ 複数のユーザを仮想化して収容できる、管理性も優れた統合セキュリティ機器は、まだ少ない
- ◆ ISP、iDCの顧客向けサービスでニーズはあると思うのだが



何故、ニーズに応える製品が無い？

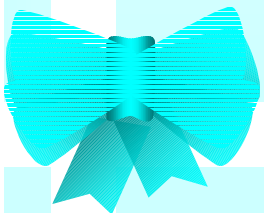
- ◆ (ルータ・スイッチ等に比べ)、アーキテクチャが古い
 - ◆ 今だに、(アプライアンスと称しても)PC上で動くソフトウェア製品が主流で、10年前と本質的には同じ？
- ◆ ITバブル崩壊の後遺症
 - ◆ 数年前には構想が花盛りだった、統合セキュリティ物は、ほとんど実らず



将来へ向けて

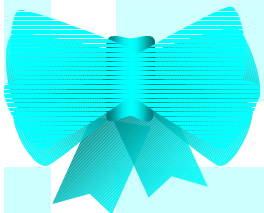
- ◆ Traffic Marking
- ◆ Traceability

Thanks to Dr. Suguru Yamaguchi



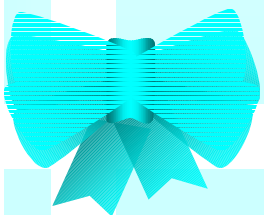
Traffic Marking

- ◆ 良いパケットには「マーク」をつける
 - ◆ 「マーク」の付いたパケットは通してあげる
 - ◆ 「マーク」無しパケットは、検査(検疫)する
 - ◆ 「マーク」の有る無しの振り分け処理だけなら、Wire Speedで処理できる
 - ◆ 「マーク」有りのパケットだけなら、現在のファイアウォール等でも可
- ◆ 参考: RFC3514 (1 April 2003)



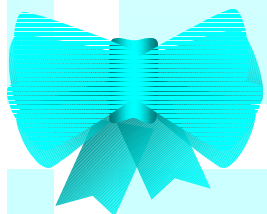
どうやってマークをつけるか

- ◆ 認証したパケットは、OKとする
 - ◆ 例えば、(認証を受けて確立した)VPNのトンネルを通過してきたものは、OKとする
- ◆ より汎用的に使うには、もう1歩の飛躍が必要か



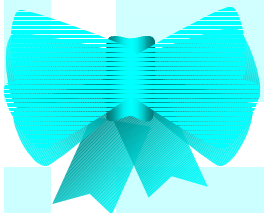
Traceability

- ◆ 説明責任(Accountability)を果すために、追跡可能性(Traceability)が必要
- ◆ 今のインターネットは、匿名でやりたい放題→これではもういかん!
- ◆ インターネットの安全な運用のためにも、追跡可能性は必要



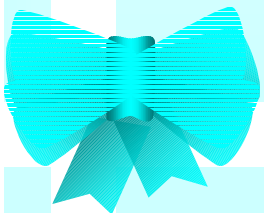
各LayerでのTraceability

- ◆ L7: Application
 - ◆ SPAMメール
 - ◆ 踏み台Webプロキシ
 - ◆ 発信元の特定は古来より問題→いたちごっこ？
- ◆ L3: IP address
 - ◆ IPアドレス(詐称)の、発信元を突き止める
- ◆ L2: MAC address
 - ◆ MACアドレス(詐称)の、発信元を突き止める



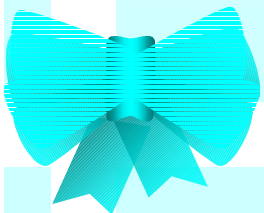
IP Traceback

- ◆ 必要とされる背景
 - ◆ (D)DoS攻撃の蔓延
 - ◆ IPアドレスは、詐称されることが普通
 - ◆ ISPによるIngress Filtering は不十分



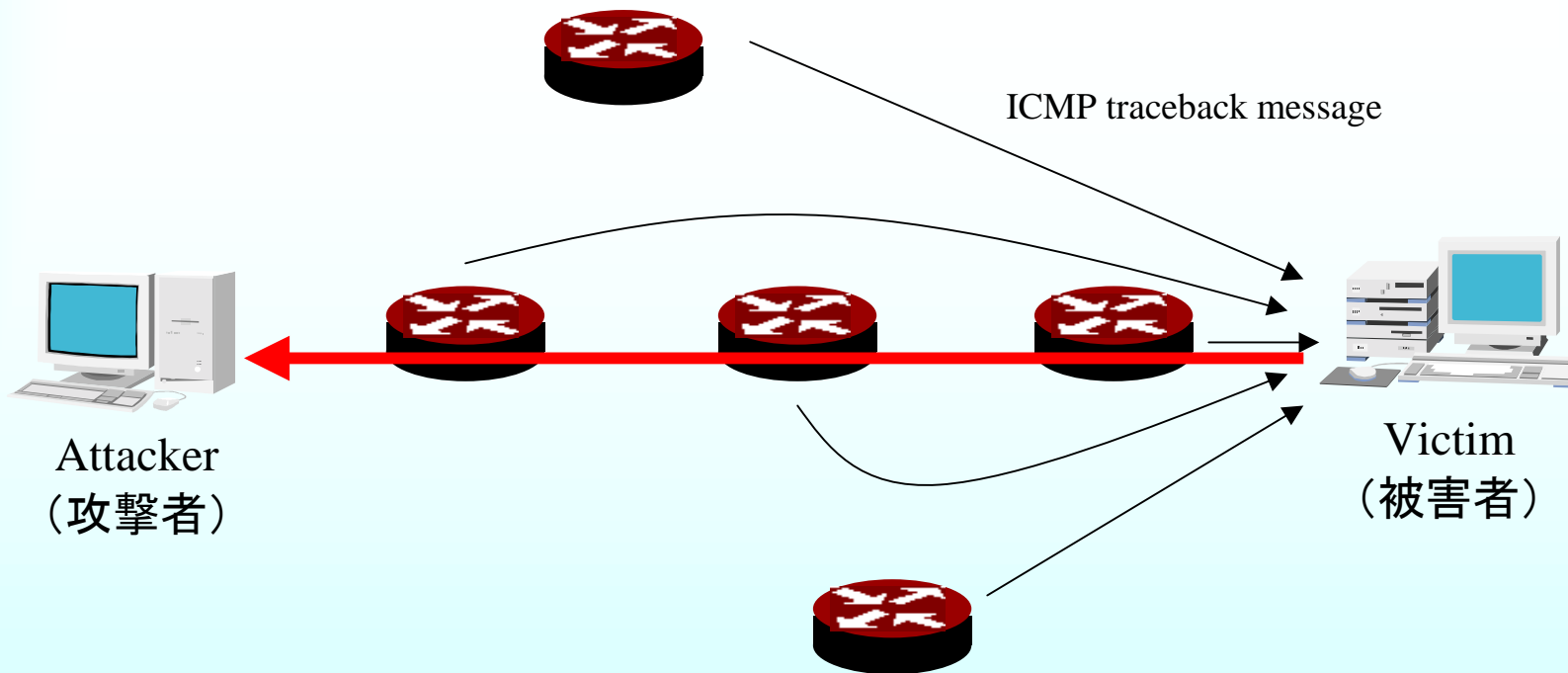
ICMP traceback message

- ◆ By Bellovin@ATT Laboratories Research
- ◆ ルーターが、低い確率(1/20000程度)で、パケットをサンプルし、in/outのインターフェース情報を、ICMP messageで宛先アドレスに送る
- ◆ 宛先アドレスでは、このICMP messageを集めて分析すると、当該パケットの発信元を突き止められる

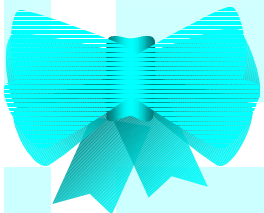


追加

ICMP traceback message

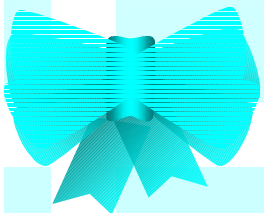


ICMP traceback message = (Back link, forward link, time stamp, traced packet, authentication)

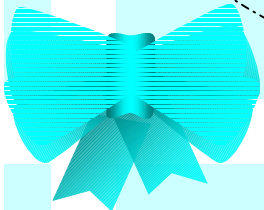
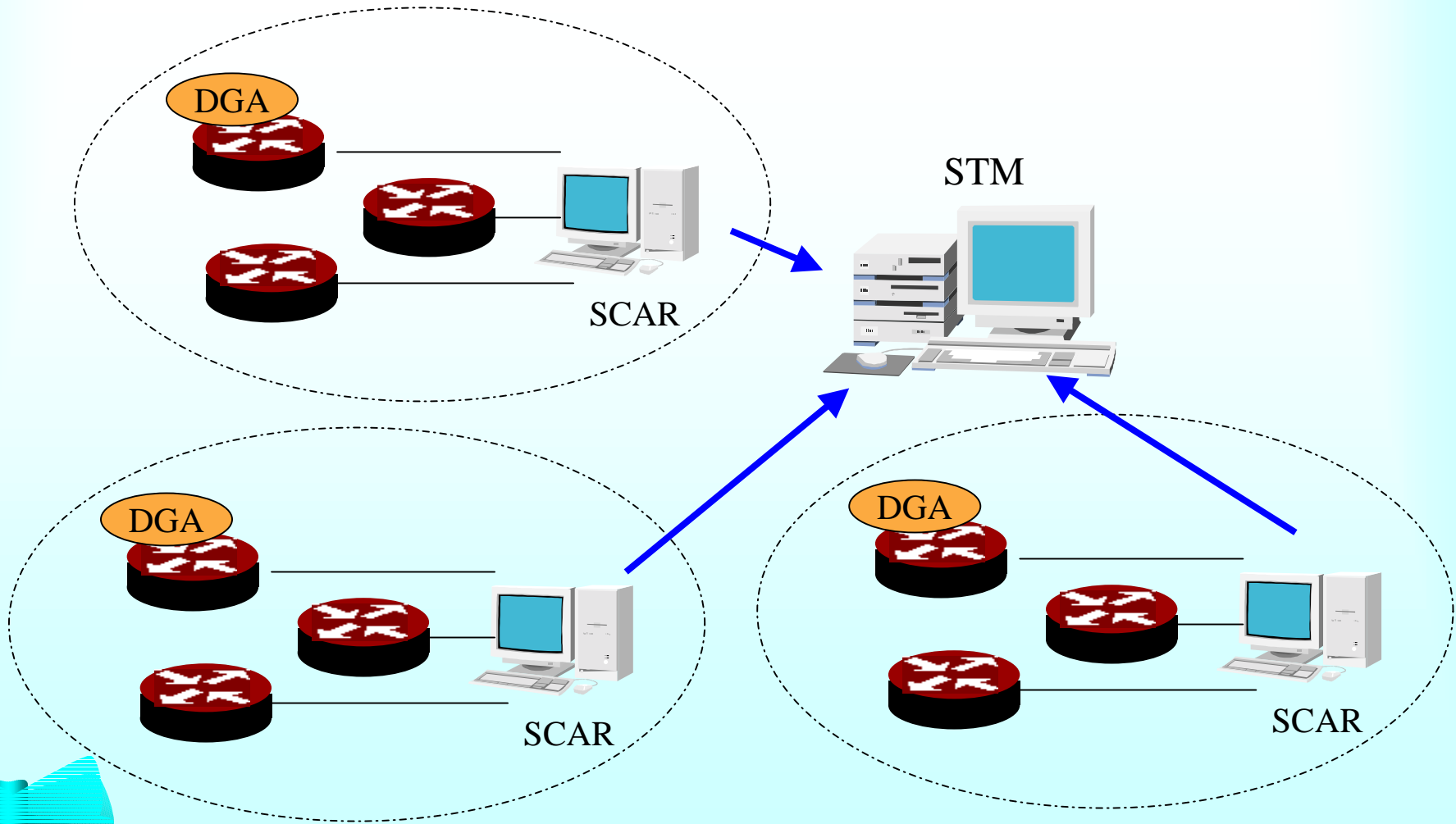


Hash-based marking

- ◆ SPIE (Source Path Isolation Engine) by Snoeren@BBN
- ◆ ルーターが、forwardしたパケットについて hashを計算し、その情報を中央のサーバで集めて管理する
- ◆ あるパケットの身元は、管理サーバに問い合わせれば特定できる
- ◆ Closed ネットワークでしか使えそうもない

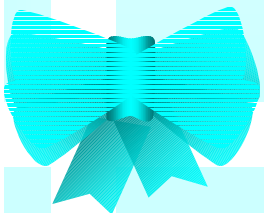


SPIE



IP Traceback 技術の現状

- ◆ 基礎的な技術はある
- ◆ どこまで現実的な環境で使えるか
- ◆ 受け入れられるのか
- ◆ 運用・制度・法律上の問題
 - ◆ ISP、国を越えた協調が可能か
 - ◆ 例えば、通信の秘匿義務との関係
- ◆ そもそも、traceability は誰の為・誰の物



追加

ワークショップ: トレースバック 技術の現状と標準化とその応用

◆日時: 9月19日(金)
14時から17時

◆場所:
浜松町TTCの3階「A」会議室

◆講師:
奈良先端大 門林雄基助教授

◆参加ご希望の場合は、IF事務局までEメールで送付してください。

sec@internetforum.gr.jp

1. 現状について講演(門林先生)
2. IETFの標準化状況について情報交換
3. 応用(緊急通報等)について討議
4. 討議のまとめ、今後の進め方

◆ 用件: 9月19日ワークショップ(トレースバック)参加

◆ 氏名:

◆ 所属:

