

# DNS

民田 雅人 <minmin@jprs.co.jp>

株式会社日本レジストリサービス

2005年10月6日

JPNIC・JPCERT/CC Security Seminar 2005

# 本日の内容

- DNSのおさらい
- Pharming
- コンテンツサーバとキャッシュサーバ
- 虚偽の応答
- BIND
- djbdns

# DNSのおさらい

# DNS (Domain Name System)とは?

- もともとはIPアドレスとホスト名の対応をとるための機構の一つ
  - ホスト名      `www.example.jp`
  - IPアドレス    `172.16.37.65`
  
  - `http://www.example.jp/`    - 覚えやすい
  - `http://172.16.37.65/`        - 覚えにくい

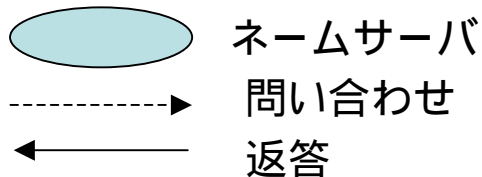
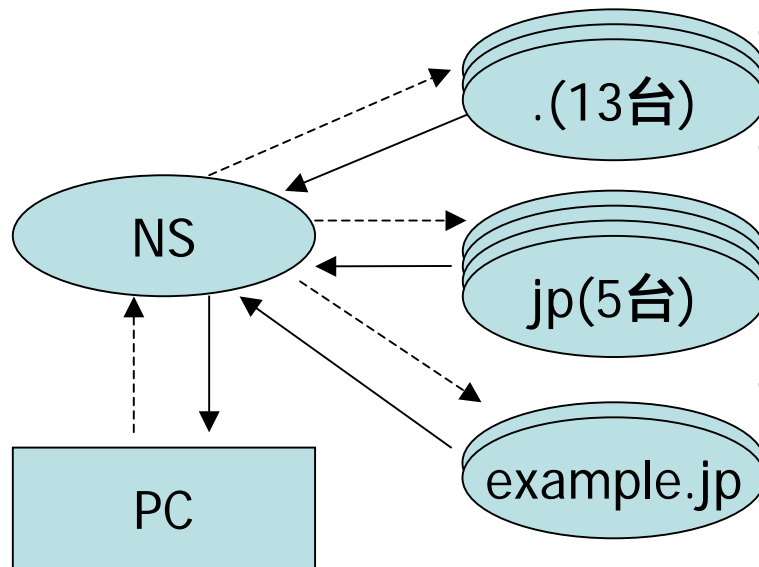
# サーバ・クライアントモデル

- DNS(Domain Name System)は、サーバとクライアントから成り立つ
- サーバ
  - 専用のサービスプログラム  
「ネームサーバ」
- クライアント
  - ライブラリ 「リゾルバ」
  - サービスプログラム 「ネームサーバ」

# WEBブラウザで http://www.example.jp/を参照

- www.example.jpのIPアドレスを検索
  - WEBブラウザが稼動するPCには、ネームサーバのIPアドレスを、予め、手動あるいはDHCP等による自動で設定する
- ネームサーバへwww.example.jpのIPアドレス問い合わせると、答えが返る
- WEBブラウザがページを表示する

# www.example.jpの IPアドレスの検索



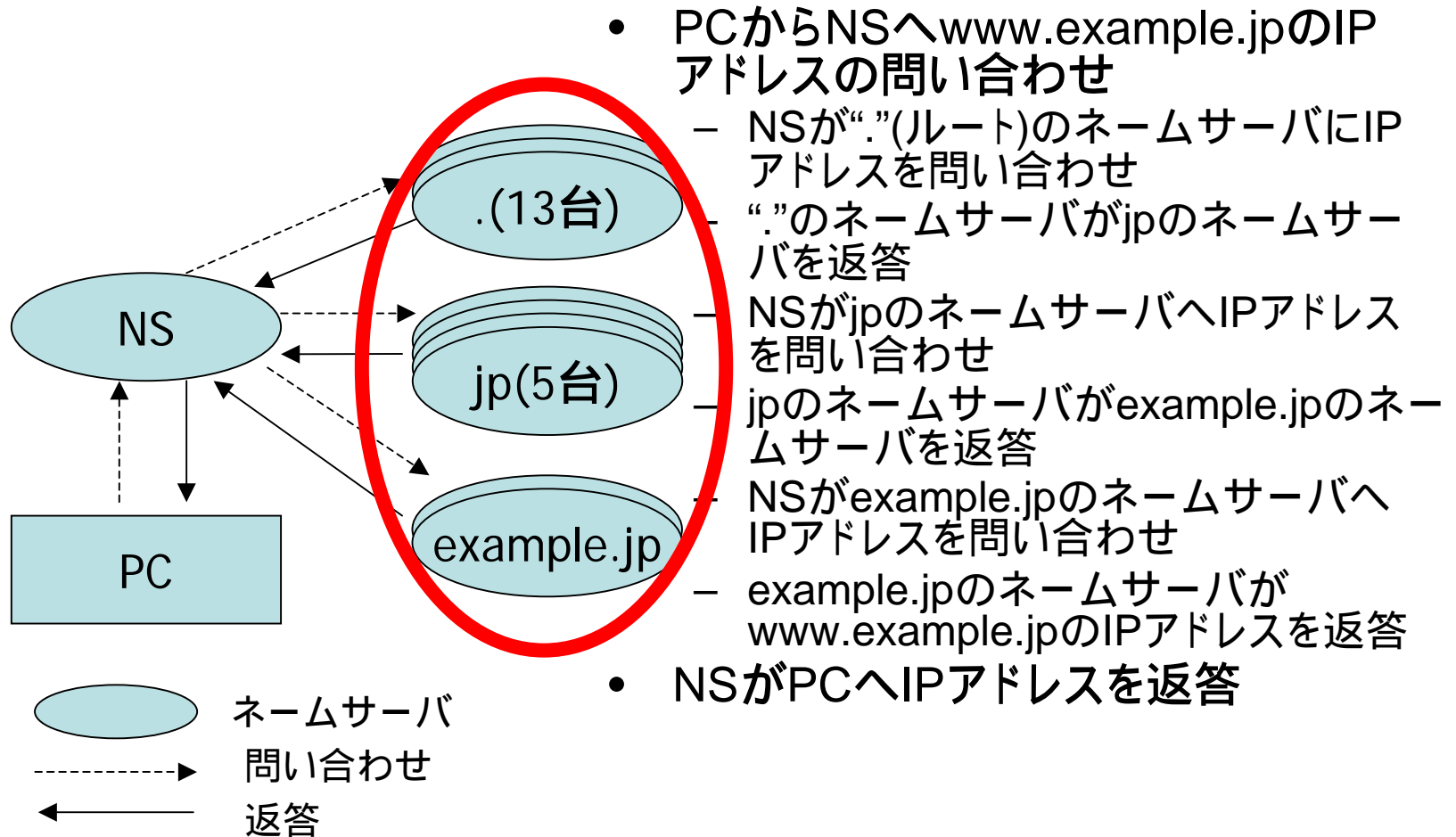
- PCからNSへwww.example.jpのIPアドレスの問い合わせ
  - NSが“.”(ルート)のネームサーバにIPアドレスを問い合わせ
  - “.”のネームサーバがjpのネームサーバを返答
  - NSがjpのネームサーバへIPアドレスを問い合わせ
  - jpのネームサーバがexample.jpのネームサーバを返答
  - NSがexample.jpのネームサーバへIPアドレスを問い合わせ
  - example.jpのネームサーバがwww.example.jpのIPアドレスを返答
- NSがPCへIPアドレスを返答

# 2種類のネームサーバ(1)

- ゾーンデータを保持し、問合せに答える
  - 「www.example.jpのIPアドレスは10.10.10.1である」等の情報を持つ
- 上位ドメインに登録するネームサーバ
  - jpに登録するexample.jpのネームサーバ
- 「コンテンツサーバ」と呼ぶ
  - Authoritative Nameserver
  - 「権威サーバ」、「権威DNSサーバ」とも言われる



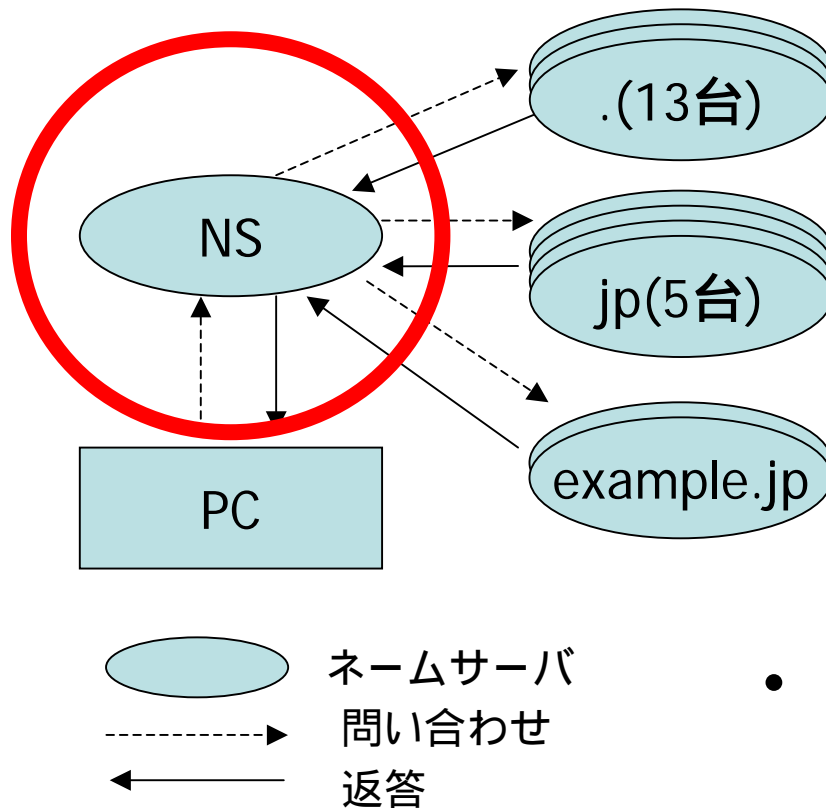
# コンテンツサーバ



# 2種類のネームサーバ(2)

- クライアントの要求により検索を行う
  - www.example.jpのIPアドレスはいくつ?
  - IPアドレスが10.20.30.40のホスト名は?
- DHCP、PPP等でPCに配布するサーバ
  - あるいは各PCにマニュアルで設定
- 結果をキャッシュしてトラフィックを削減
  - 原則、自分自身はデータを持たない
- 「キャッシュサーバ」と呼ぶ
  - 「フルリゾルバ」とも呼ばれる

# キャッシュサーバ



- PCからNSへwww.example.jpのIPアドレスの問い合わせ
  - NSが“.”(ルート)のネームサーバにIPアドレスを問い合わせ
  - “.”のネームサーバがjpのネームサーバを返答
  - NSがjpのネームサーバへIPアドレスを問い合わせ
  - jpのネームサーバがexample.jpのネームサーバを返答
  - NSがexample.jpのネームサーバへIPアドレスを問い合わせ
  - example.jpのネームサーバがwww.example.jpのIPアドレスを返答
- NSがPCへIPアドレスを返答



# グルー(Glue) RR

- ドメイン名の検索に必要な不可欠な親ゾーンのNS RRに付随するRR

\$ORIGIN jp.

```
example.jp.      IN NS          ns.example.jp.  
                  A          10.10.10.10
```

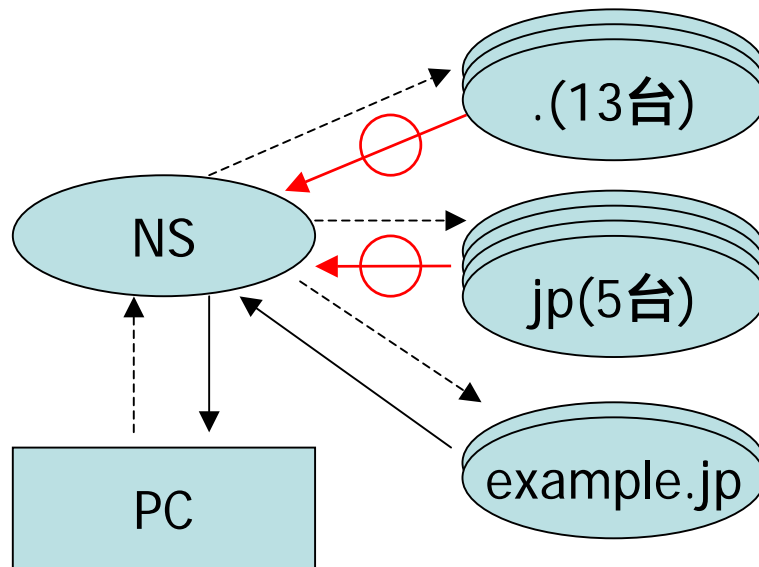
– A RR または AAAA RR

- 自ゾーンの場合グルーではなく正式なRR

\$ORIGIN example.jp.

```
example.jp.      IN NS          ns.example.jp.  
                  A          10.10.10.10
```

# NSとグルー



- ネームサーバ
- > 問い合わせ
- ← 返答( がNSとグルーを返す部分)

- PCからNSへwww.example.jpのIPアドレスの問い合わせ
  - NSが“.”(ルート)のネームサーバにIPアドレスを問い合わせ
  - “.”のネームサーバがjpのネームサーバを返答
  - NSがjpのネームサーバへIPアドレスを問い合わせ
  - jpのネームサーバがexample.jpのネームサーバを返答
  - NSがexample.jpのネームサーバへIPアドレスを問い合わせ
  - example.jpのネームサーバがwww.example.jpのIPアドレスを返答
- NSがPCへIPアドレスを返答

# グループ無し

- NSが同じドメインでのグループ無し(**内部名**)

\$ORIGIN **jp.**

**example.jp.** IN NS ns.**example.jp.**

– 設定ミス 当該ドメイン名の検索が**不能**になる

- NSが違うドメインでのグループ無し(**外部名**)

\$ORIGIN **jp.**

**example.jp.** IN NS ns.**example.net.**

– DNSの仕様 グループRRは**不要**

# 外部名のグルー無し

- ネームサーバが外部名で、グルーが得られない場合

\$ORIGIN **jp.**

example.**jp.** IN NS ns.example.**net.**

キャッシュサーバは、NS RRのホスト(例では ns.example.net)のIPアドレスを検索するために、新たな検索を行う

– 内部名の場合に比べて余計な時間がかかる



# セカンダリネームサーバ

- コンテンツネームサーバを複数設定する
  - 冗長性を増し、負荷分散を行う
  - プライマリネームサーバに対し  
セカンダリネームサーバと呼ぶ
- DNS的にはプライマリとセカンダリは同じ
  - プライマリ同じゾーンデータを保持する
  - 違いはゾーンデータの設定方法  
ゾーンデータをなんらかの方法でコピーする

# 複数のNS RR

- DNSクライアントは、複数のNS RRがある場合、そのうちのいずれかにアクセスを行う
  - どのサーバにアクセスするかは実装による
  - 失敗すると別のサーバへアクセス

## 例) NS RRにns0とns1がある場合

- ある名前解決で、ns0にアクセスができて結果が獲られれば、ns1にはアクセスを行わない
- ns1にアクセスするのは次の機会になる
- 極端な話、ns0とns1の内容が違っても動作する

# 外部名のNS指定

- **ネームサーバのうち1つが外部名**

```
example.jp.    IN NS ns1.example.jp.  
                NS dns1.example.net.
```

- **すべてのネームサーバが外部名**

```
example.jp.    IN NS dns1.example.net.  
                NS dns2.example.net.
```

- **よく見られる設定例**  
**技術的には正しい**

# 外部名の設定が意味するもの

- 「example.jpは、example.netのゾーン全体を100%信用する」ということを意味する
  - example.net側のネームサーバがクラックされ、ゾーンを乗っ取られた場合、example.jpの名前空間を乗っ取られるリスクがある
  - example.netのネームサーバに外部名があればさらに可能性が広がる
- MX RR, CNAME RRにも同様のリスク
  - 値にホスト名が指定できるRRすべて

Pharming  
(ファーミング)

# Pharming

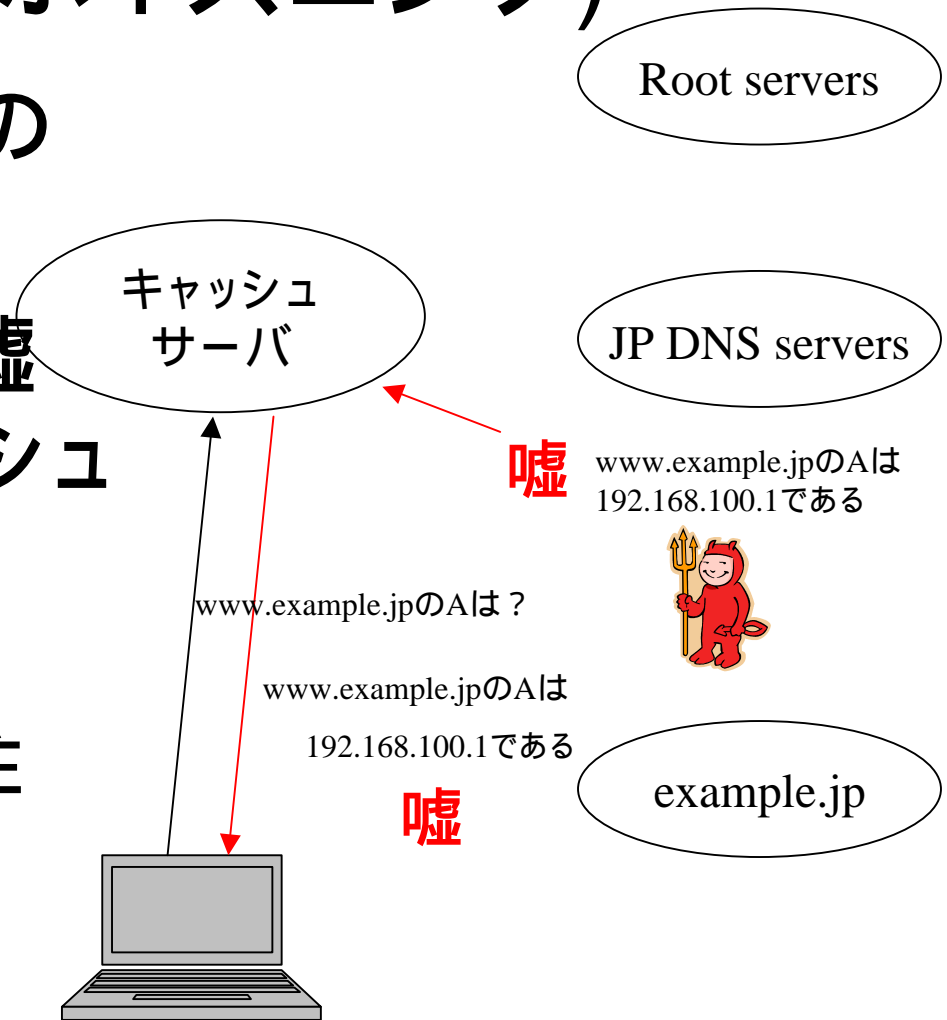
- Phishing (フィッシング)
  - fishing(釣り)をもじった造語
  - メール等で偽のサイトへ誘導 餌を撒いて釣る
- Pharming (ファーミング)
  - farming(農業)をもじった造語
  - (予め)仕込んだサイトへ誘導されるのを待つ  
種を撒いて実が生るのを待つ
  - 言葉が新しいだけで、以前から知られたもの
  - Phishingの一種という分類をする場合もある

# 代表的なPharming

- DNSになんらかの細工を施すことで、別のサイトに誘導する(後述)
- ウィルスなどに感染させてhostsファイルを書き換え、別のサイトに誘導する
  - 多くのシステムではDNSよりhostsファイルを優先
- ブラウザなどで正規のサイトにアクセスしているように見えても、偽のサイトにアクセス
  - IDとパスワードや、クレジットカード情報等を盗む

# Cache Poisoning (キャッシュ・ポイズニング)

- DNSでのPharmingの代表的な手法
- キャッシュサーバに嘘の情報を予めキャッシュさせるテクニック
  - 嘘のグルーを設定し、キャッシュサーバに注入する





# Cache Poisoningの例

- **example.gr.jpでexample.jpを攻撃**

```
$ORIGIN example.gr.jp.
```

```
www.example.gr.jp      IN NS      ns.example.jp
```

```
ns.example.jp.         A         1.2.3.4
```

- **dig @<攻撃対象のキャッシュ> www.example.gr.jp**

```
;; AUTHORITY SECTION:
```

```
www.example.gr.jp.    1D IN NS      ns.example.jp.
```

```
;; ADDITIONAL SECTION:
```

```
ns.example.jp.        1D IN A       1.2.3.4
```

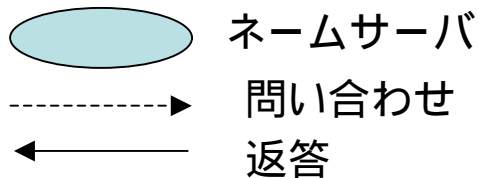
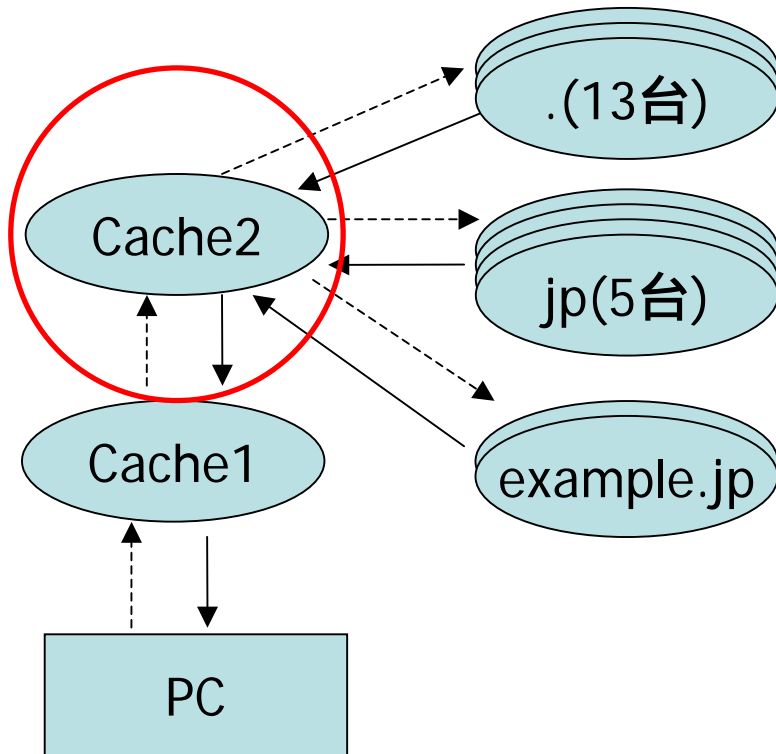
- **結果を鵜呑みにするキャッシュサーバ**

# Cache Poisoning対策

- 古くから知られた問題で基本的に解決済み
  - コンテンツサーバはゾーン外の情報を持たない
  - キャッシュサーバはゾーン外の情報を信用しない
- 特定の条件下で発生することがある
  - BIND 8 or 4をフォワーダに使う場合等
- 一部の実装には問題がある
  - Windows 2000のSP2までのデフォルト

<http://support.microsoft.com/default.aspx?scid=kb;ja;jp241352>

# フォワーダ(forwarder)



- Cache1が名前解決をCache2に頼る場合、Cache2がフォワーダ
- Cache2がBIND 8 or 4で、特にCache1がWindows DNS サービスだとリスクがある
  - BIND 9では問題無い

# ドメイン名の登録と DNSサーバの設定に関する注意喚起

- **IPAの緊急対策情報 2005年6月27日**  
[http://www.ipa.go.jp/security/vuln/20050627\\_dns.html](http://www.ipa.go.jp/security/vuln/20050627_dns.html)
- **Pharmingの可能性に関する注意喚起**

# IPAの注意喚起 (1)

- ネームサーバの1つ以上(or 全部)が外部名  
– 例)  
example.jp. IN NS ns1.example.jp.  
NS dns1.example.net.
- example.jp側が気づかないうちに  
example.netドメインの登録組織が消滅  
– あるいは突然サービス停止等
- 時間を経てexample.netドメインも消滅  
– dns1.example.netが動作しなくなる

# IPAの注意喚起 (2)

- DNSの冗長性のため、ns1.example.jp だけで example.jpドメインは正常稼働
  - 見かけ上まったく問題無い
- ある日、第三者が example.jpのネームサーバのドメイン名であるexample.netが空いていることに気づく
- 第三者はexample.netドメインを登録し、dns1.example.netというサーバを運用する

# IPAの注意喚起 (3)

- **第三者に善意がある場合**      **稀なケース**
  - 現状のexample.jpのゾーンデータを調べ、同様の内容を登録する
- **第三者に悪意がある場合**      **多くのケース**
  - dns1.example.netに偽のexample.jpのゾーン情報を設定する
  - ユーザがwww.example.jpをアクセスすると偽のサイトへ誘導される
  - Pharmingが成立する(この場合確立50%)

# IPAの注意喚起 (4)

## 自ドメイン内が確かでも...

- example.netは正常に運用されている  
example.jp. IN NS ns.example.jp.  
NS dns1.example.net.
- example.netのネームサーバに外部名  
example.net. IN NS dns1.example.net.  
NS ns2.provider.dom.
- provider.domをなんらかの手段で制御できれば25%の確立でexample.jp.を乗っ取れる



# IPAの注意喚起 (5)

## バリエーション

- ネームサーバの名前を間違える(入力ミス等)
  - nsexample.jp      ピリオドが無い
  - ns.example.jp      隣のキーのlとkを間違えた
- ネームサーバのIPアドレスを間違える
  - 10.10.10.10 のはずが 10.10.19.10
  - 10.10.19.10で偽のネームサーバを運用する

**いずれも気づきにくい！**

# DNS設定のチェックサイト

- 客観的なチェックに頼るのが効果的
- Squish DNS Checker
  - <http://www.squish.net/dnscheck/>
- DNS Report
  - <http://www.dnsreport.com/>
- Zone Check
  - <http://www.zonecheck.fr/>

# コンテンツサーバと キャッシュサーバ

# コンテンツサーバと キャッシュサーバの区別

- BINDには明示的な区別が無い
  - namedの1プロセスで両方を兼用できる
  - WindowsのDNSサービスも同様
- 別プログラムとして実装している例もある
  - djbdnsは別プログラムで実装し、兼用不能
    - tinydns      コンテンツサーバ
    - dnscache    キャッシュサーバ
  - NSDはコンテンツサーバ専用の実装

# コンテンツ・キャッシュ 兼用ネームサーバ

- 極めて多い運用例
  - 過去には、それぞれの区別があまり意識されていなかった
- 特にBINDの場合...
  - 簡単に設定できる(デフォルトで兼用になる)
  - 設定例も、区別を意識していないものが多い

# 兼用ネームサーバの問題点

- キャッシュ情報管理の問題
  - 検索結果のキャッシュによるメモリ肥大
  - キャッシュした情報がゾーンに混ざる可能性
  - コンテンツサーバに影響が出る可能性
- BIND 8 (4を含む)の実装はすべて該当
  - BIND 9はコンテンツデータとキャッシュデータを分離して管理

# コンテンツサーバと キャッシュサーバは分離する

- 近年指摘されている運用TIPS
  - 過去にはあまり言われていなかった
- キャッシュサーバにトラブルがあってもコンテンツサーバに影響ないようにする
- 逆も同じ
  - コンテンツサーバにトラブルがあってもキャッシュサーバに影響ないようにする
- BINDであっても設定で分離できる

# 第三者の キャッシュサーバの利用

- 通常の使用であれば問題は少ない
- 不正にドメインの検索を大量に行われると...
  - 負荷の増大
  - キャッシュメモリの肥大化(BIND 8)
  - プログラムの不具合を突く可能性もありうる
- いずれもサービス不能(DoS)攻撃につながる
  - 兼用の場合、コンテンツサーバへ悪影響も



# キャッシュサーバのアクセス制限

- キャッシュサーバを不特定多数に使用させないよう、適正なアクセス制限をかけ、自ネットワーク内からのみアクセスできる設定を行う
  - Cache Poisoningが起こりにくくなる
  - メモリの肥大化も起きにくくなる
  - 極端な負荷の増加を招きにくくなる
  - 潜在的な不具合にあたりにくくなる

(身内は善人という前提)

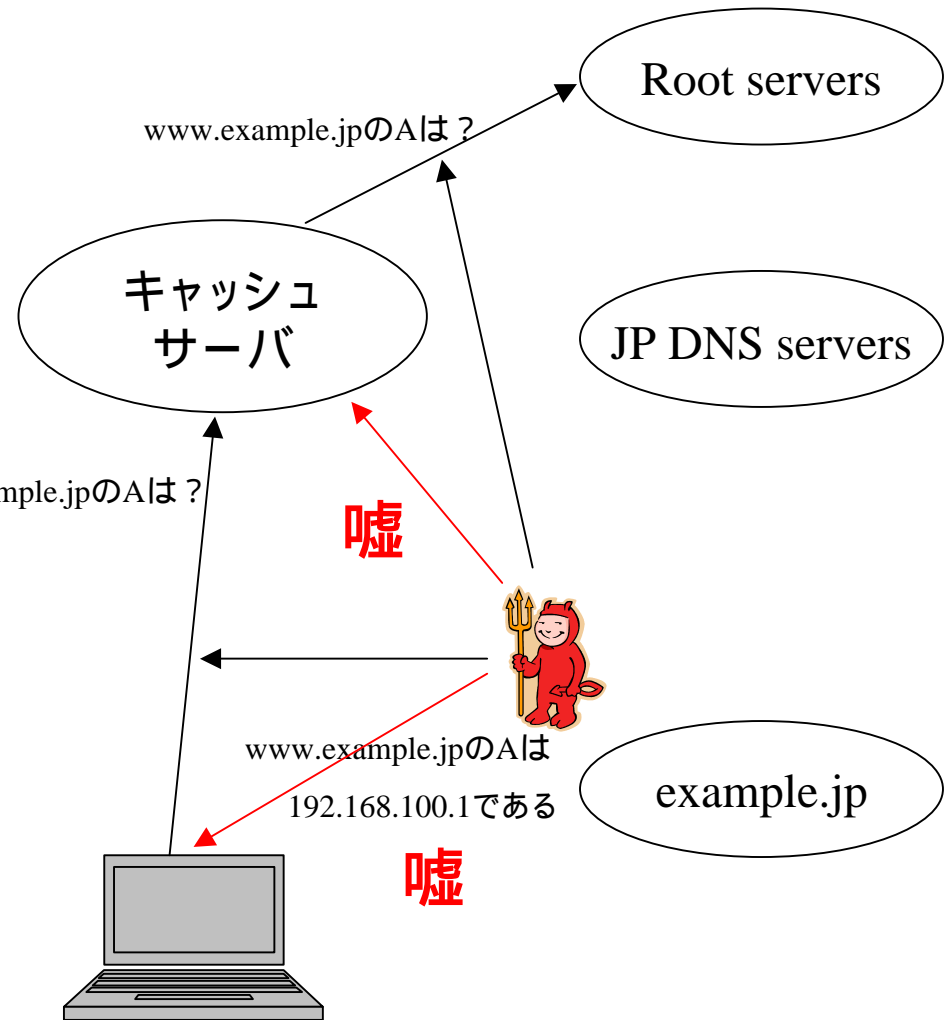
# 虚偽の応答

# 盗聴と虚偽の応答

- 共有イーサネットや無線LANでパケットを盗聴し嘘の応答を先に返す

– Man in the Middle Attack  
www.example.jpのAは？

- Pharmingにつながる



# パケットの盗聴

- 共有イーサネットや無線LANなら簡単
- ネームサーバーと同一LANセグメントでパケットを覗けば、横取りはたやすい。
  - ネットワーク的にも近いため、正しい回答より先に嘘を返せる確立が高まる

# DNSパケットの横取り対策

- 「スイッチングハブならパケットは覗けない」と安心するのは大きな誤り
- ARP Poisoning
  - 3ポート(A,B,C)のスイッチングハブ  
通常、A B間のパケットは、Cに流れない
  - これを盗聴可能にする技術
  - ARP Spoofingとも呼ばれる

# ARP Poisoning (1/4)

- **スイッチングハブに3つの機器が接続**
  - ホストA(キャッシュサーバー)
  - ホストB(管理の甘いサーバ)
  - GW(ルータ)

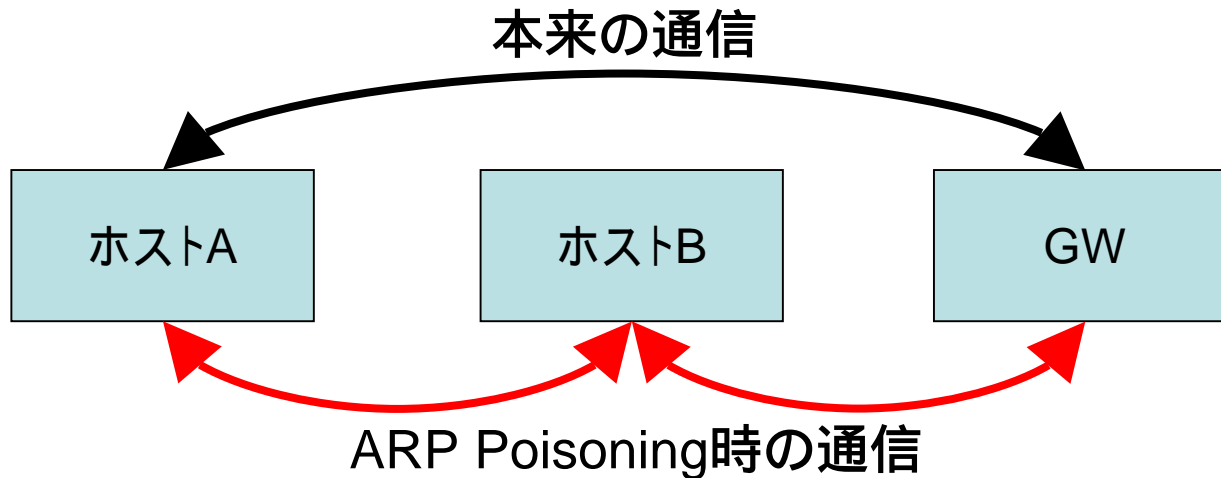
	IPアドレス	MACアドレス
GW	10.10.10.1	0:1:1:1:1:1
ホストA	10.10.10.2	0:2:2:2:2:2
ホストB	10.10.10.3	0:3:3:3:3:3

# ARP Poisoning (2/4)

- アタッカーはホストBに侵入しroot権限を入手
- ホストBから偽のARP応答を送る
  - ホストAへ  
10.10.10.1 のMACaddrは 0:3:3:3:3:3
  - GWへ  
10.10.10.2 のMACaddrは 0:3:3:3:3:3
- ホストAとGWのARPテーブルが書き換わる
  - すべての通信はホストBを経由するようになる

# ARP Poisoning (3/4)

- ホストBでは入ってくるパケットを覗き、そのまま本来のIPアドレスへ転送する
  - Layer2ではホストB宛なので、ネットワークインターフェースをプロミスキャスにする必要も無い





# ARP Poisoning (3/4)

- ARP Poisoningされても通常の通信は問題なく行えるため気づきにくい
  - OSによってはARPテーブルが変化するとsyslogに残る

```
arp: 10.10.10.1 moved from 00:01:01:01:01:01 to 00:03:03:03:03:03 on em0
arp: 10.10.10.1 moved from 00:03:03:03:03:03 to 00:01:01:01:01:01 on em0
arp: 10.10.10.1 moved from 00:01:01:01:01:01 to 00:03:03:03:03:03 on em0
arp: 10.10.10.1 moved from 00:03:03:03:03:03 to 00:01:01:01:01:01 on em0
```

# ARP Poisoning対策

- 同一セグメントに繋がっているホストをすべて正しく管理
  - セキュリティホールを残さないこと
  - パスワード管理も正しく行う
- ARPテーブルをスタティックに登録する
  - 手間はかかるが、管理したマシンしか接続できなくなるため、セキュリティ的には強固になる。

# DNSパケットの内容(簡略版)

- 問合せパケット
  - ドメイン名とRRとID (Query ID)
  - Query IDは16bit
- 応答パケット
  - ドメイン名とRRとIDと回答
- トランスポートは通常UDP
  - ポート番号はDNSなので53
  - ソースアドレスの偽造は易しい

# ドメイン名とIDの予想 (1)

- Cache Poisoningのテクニックの一つ
  - Pharmingにつながる
- キャッシュサーバが検索するものを予想し、嘘の回答を大量に送り込む
- 単純に推測しても当たる可能性は低いのでキャッシュサーバに対して、大量の問い合わせを行う
  - キャッシュサーバが問い合わせを行うドメイン名がある程度予想できる

# ドメイン名とIDの予想 (2)

- ドメイン名とRRの予想は容易
- クエリIDは16bitのランダム
- BINDのnamedは送信元ポート番号が固定
  - 調べるのは簡単
- 送信先のポート番号はDNSなので53
- クエリIDが一致すれば嘘の情報を送り返し  
Cache Poisoningが成立する
  - $1/2^{16}$ の確立

# ドメイン名とIDの予想 (3)

- dnscache(djbdnsのキャッシュサーバ)
  - 送信元ポートを毎回ランダムに変更する
  - このため確立は  $1/2^{32}$  まで低くなる
- 確立は低くなるが完全とは言えない

## DNSプロトコルの欠陥

# DNS虚偽応答への対応

- 従来は、嘘をつかれても検出できなかった
  - アプリケーションで対策する手法
    - SSH
    - SSL/TLS
- RFC3833 Threat Analysis of the Domain Name System (DNS)
  - ドメインネームシステムの脅威の分析
- 根本対策はDNSSECの利用

# DNSSECとは

- DNS Security Extension
  - RFC4043,4044,4045で定義
- DNSゾーンに権限を持つ管理者が、公開鍵暗号技術を用いて、自らのゾーン情報に秘密鍵で署名を行うDNSの運用方式
  - ゾーン情報の第三者による改ざん・騙りを検証することが可能となる
  - 万一にも騙りを許したくないDNSレコードを守ることが可能となる



**BINDを設定する**

# BIND設定のポイント

- コンテンツサーバか? キャッシュサーバか?
- アクセス制限は適正か
- 万が一、BINDのプロセス経由で侵入された場合に影響はないか?

# BINDでのコンテンツサーバ

- named.confには自組織関連のゾーンを記述
- recursion no;
- fetch-glue no;
  - BIND9では常にno
- hint情報不要(zone “.”)
- セカンダリの場合、zoneの記述部分で、マスターから転送するように設定する

```
options {  
    ...  
    recursion no;  
    fetch-glue no;  
    ...  
};  
zone "example.jp" {  
    type master ;  
    file "example.jp.zone" ;  
};
```

# BINDでのキャッシュサーバ

- recursion yes;
- fetch-glue no;
- hint**情報が必要**
- allow-queryでアクセス制限して第三者に不正に利用させない
- 127.0.0.1 (localhost)の情報も加える
  - ::1もお忘れなく

```
options {
    ...
    recursion yes;
    fetch-glue no;
    allow-query { 10.0.0.0/8 ;
                 127.0.0.1 ; };
    ...
};
zone "." {
    type hint;
    file "named.root";
};
zone "0.0.127.IN-ADDR.ARPA" {
    type master;
    file "localhost.rev";
};
```

# 1台でキャッシュサーバと コンテンツサーバを運用(1/3)

- namedプロセスを2つ起動する
- コンテンツサーバー用/etc/named.conf  
options {  
...  
recursion no;  
fetch-glue no;  
listen-on { 10.10.10.1 ; } ;  
...  
};
- listen-onでサーバーのIPアドレスのみ

# 1台でキャッシュサーバと コンテンツサーバを運用(2/3)

- キャッシュサーバ用/etc/cache.conf
  - named -c /etc/cache.conf で起動
  - options {
    - ...
    - pid-file "/var/run/cache-named.pid" ;
    - listen-on { 127.0.0.1 ; } ;
    - ...
  - };
  - /etc/resolv.confでは“nameserver 127.0.0.1”
  - 127.0.0.1だけなのでアクセス制限は不要

# 1台でキャッシュサーバと コンテンツサーバを運用(3/3)

- listen-onで利用するインターフェースを分離
- controlsの指定もキャッシュとコンテンツで別のものになるよう設定する
- dump-fileやstatistics-fileにも注意
  - 2つのnamedプロセスで上書きの可能性があるので一方を名前を変更する

# コンテンツサーバ ゾーン転送の制限

- BIND 8にとってゾーン転送は極めて重い処理
  - DoSの可能性がある
  - ゾーンの内容を隠蔽する効果もあるが...
- 適正なアクセス制限を施すべき
- BIND 9はBIND 8に比べるとゾーン転送は軽い

```
options {  
    ....  
    allow-transfer {  
        10.10.10.10 ;  
    };  
    ...  
};  
zone "example.jp" {  
    type master ;  
    file "example.jp.zone" ;  
    allow-transfer { ... } ;  
};
```



# キャッシュサーバ キャッシュメモリの制限

- BIND 9でのみ可能
  - BIND 8にはキャッシュメモリのサイズを制限する機能は無い
- サーバの実メモリ量を考慮して決める

```
options {  
    ....  
    max-cache-size 100M;  
    ...  
};
```

# 設定の確認

- `dig @10.10.10.1 example.jp ns`
  - `;; flags: qr aa rd ra;` なら `recursion yes ;` のまま
- `dig @10.10.10.1 <適当なドメイン名>`
  - 管理ドメイン以外は検索できないのを確認
- `dig @127.0.0.1 <適当なドメイン名>`
  - 正常に検索できるか
- できる限り、自ネットワーク外からチェック
  - アクセス制限の効果を確認する

# 万が一named経由で 侵入されたときへの備え (1)

- rootとは別の、named専用ユーザーを用意し  
その権限で稼動するようにする
  - named -u <user> ...
    - /var/run/named.pidなどのオーナーに注意

# 万が一named経由で 侵入されたときへの備え (2)

- namedをchroot環境で稼働させて、アクセスできるファイルを制限する
  - named -t <chrootディレクトリ> ...
- BIND9での設定例
  - <http://www.unixwiz.net/techtips/bind9-chroot.html>
- djbdnsは元々chroot環境下で動作する

# BINDのバージョン

- 大きくわけて4系、8系、9系がある
- 8系まではキャッシュとして使うには不具合が多い
  - セキュリティホールが無くても潜在的な可能性がある
- いずれにしても最新版を使うようこころがける
  - : 推奨できる    ×: 推奨できない
  - 新たに使うメリットがない

	4系	8系	9系
キャッシュ	×	×	
コンテンツ			

**djbdns**

# djbdns を BIND と比べると (1)

- コンテンツ、キャッシュサーバを分離した実
  - 分離したものとしては初の実装
  - tinydns          コンテンツサーバ
  - dnscache        キャッシュサーバ
  - コンテンツとキャッシュではキャッシュサーバのほうが複雑な実装となる
- デフォルトでdnscacheはアクセス制限する
  - 明示的にアクセスするネットワークを指定する必要がある

# djbdns を BIND と比べると (2)

- デフォルトでchroot環境下で動作
  - セキュリティ的に安心できる
- セキュリティホールが無いことを保障している
  - セキュリティに関して設計段階から注意深く実装されている
  - 不具合が無いことを保障しているわけではない



# dnscacheのアクセス制限

- root/ip にファイルを用意する
  - "/"を使ったネットマスクの制限はできない
  - root/ip/10                    10.0.0.0/8
  - root/ip/10.20                10.20.0.0/16
  - root/ip/10.20.30        10.20.30.0/24
- 10.20.30.32/29の場合8個のファイルを用意
  - root/ip/10.20.30.32 ~ root/ip/10.20.30.39
  - 機械的に作成できる

# djbdns

- BINDに比べ、デフォルトのセキュリティに対する対策はかなりすぐれている
  - 処理速度など別の問題はある

# Q & A

