

DNS最新動向～BIND9～

神明 達哉

(株)東芝 研究開発センター/**KAME**プロジェクト
jinmei@{isl.rdc.toshiba.co.jp, kame.net}

Copyright (C) 2001 Toshiba Corporation. All rights reserved.

はじめに

アンケートへのご協力をお願い致します

対象

- DNSの運用経験があり、プロトコル上の背景を深めたい人
- BIND 9未経験者で、BIND 9に関心を持っている人
 - とほ、 BIND 4または8の運用経験者
- DNSの最近の話題に関心のある人
- IPv6とDNSの関係に興味のある人

このチュートリアルの内容

- DNSプロトコルの基礎
 - ドメイン名空間、名前解決手順、リソースレコード
- BIND 9の導入
 - 設定方法、移行上の注意点
- DNSプロトコルの最近の話題
 - 動的更新、差分ゾーン転送、IPv6関係、DNSSECなど
 - BIND 9における運用方法
- BIND 9に関するその他の話題
 - 管理ツール、view、lwres、dig
- 範囲外の話題
 - 多言語ドメイン

DNSプロトコルの基礎

- ドメイン、ゾーン
- データ検索手順
- リソースレコード

DNS (Domain Name System)とは

- ホスト名とIPアドレス間の変換機能

- www.toshiba.co.jp. <-> 211.7.133.18

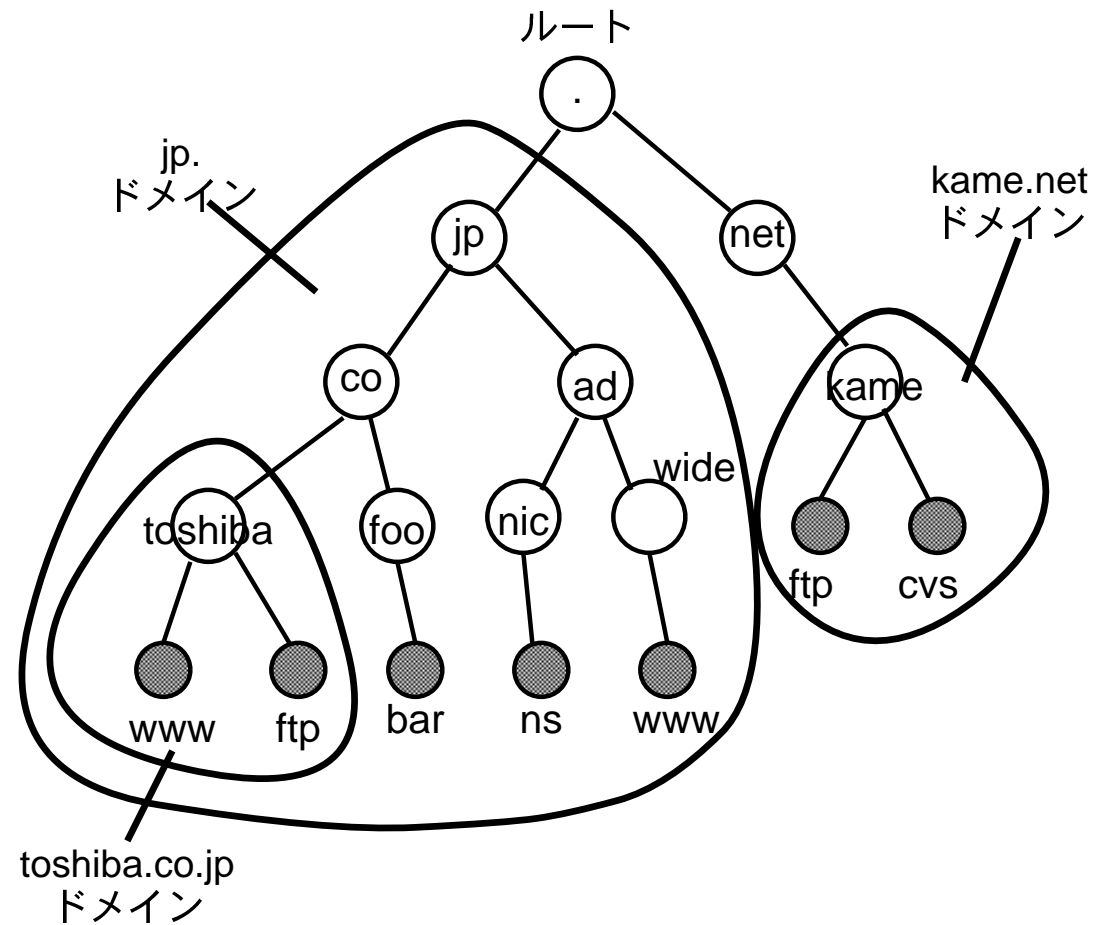
- 階層構造を持つ分散データベース

- 一貫性を保ちつつ負荷の集中を避ける

- キャッシュによる検索効率の向上

ドメイン名空間

- 「ルート」を頂点とする木構造



ドメインに関する用語

□ ラベル

- 英数字とハイフン(-)からなる任意の文字列
 - ▶ アルファベットの大文字小文字は無関係
- 木構造の各ノードに付随

□ ドメイン

- あるノードを頂点とする部分木
- ドメイン名=頂点ノードからルートまでのラベルをピリオドで区切ってつなげた文字列
 - ▶ toshiba.co.jp.
 - ▶ kame.net.
- いわゆる「ホスト名」もドメイン名的一种
 - ▶ www.toshiba.co.jp.
 - ▶ kame202.kame.net.
 - ▶ foo.bar-baz.com.

トップレベルドメイン(TLD)

- ルートドメイン

- ドメイン名の空間全体

- gTLD (generic TLD)

- com, net, orgなど

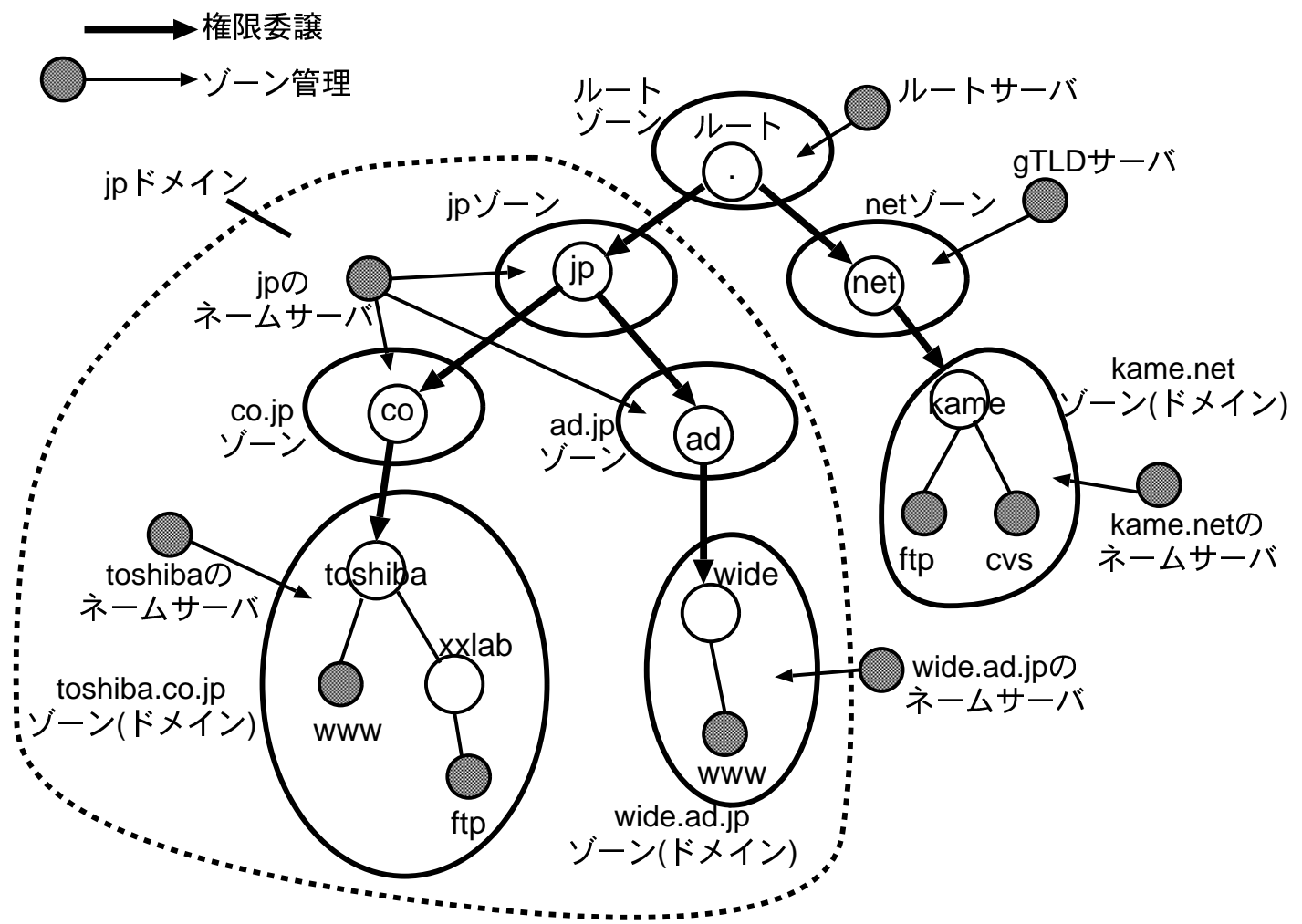
- ccTLD (country code TLD)

- 国別、基本的にISO3166の国名コード(除イギリス)
- jp(日本), kr(韓国), de(ドイツ)など

ゾーン

- ドメインの連結部分集合
- 管理単位で分類
- 必ずしもドメインとは一致しない
 - jpゾーン != jpドメイン
- 上位ゾーンから下位ゾーンへ管理権限を委譲
(delegation)
- ネームサーバ
 - 各ゾーン内のデータを管理するサーバ
 - ▶ 一台のサーバで複数のゾーンを管理する場合もある
 - ▶ 各ゾーンに対し、複数台のネームサーバを立てるのがふつう
 - ▶ ネームサーバ自身が属するゾーンと管理するゾーンが異っていてもよい
 - とくに重要なネームサーバ
 - ▶ ルーサーバ、 gTLDサーバ

ゾーンの権限委譲(delegation)



DNSのデータ検索(名前解決)

- 正引き: ホスト名からIPアドレスを求める

- 逆引き: IPアドレスからホスト名を求める

- サーバ・クライアントモデル
 - サーバ: ネームサーバ
 - クライアント: リゾルバ
 - UDP (またはTCP)/IP、 53番ポート

キャッシュ

- 検索結果をキャッシュして再利用できる
 - 応答速度の向上、上位ゾーンのサーバ負荷を軽減

- キャッシュの有効期限
 - データのTTL(Time To Live)値

- キャッシュサーバ
 - 検索、キャッシュ専用
 - 自分ではゾーンのデータを管理しない(例外も多い)
 - 一般ユーザから見える「DNSサーバ」
 - ▶ アプサションのリゾルバ (スタブリゾルバ)はキャッシュサーバに問い合わせる

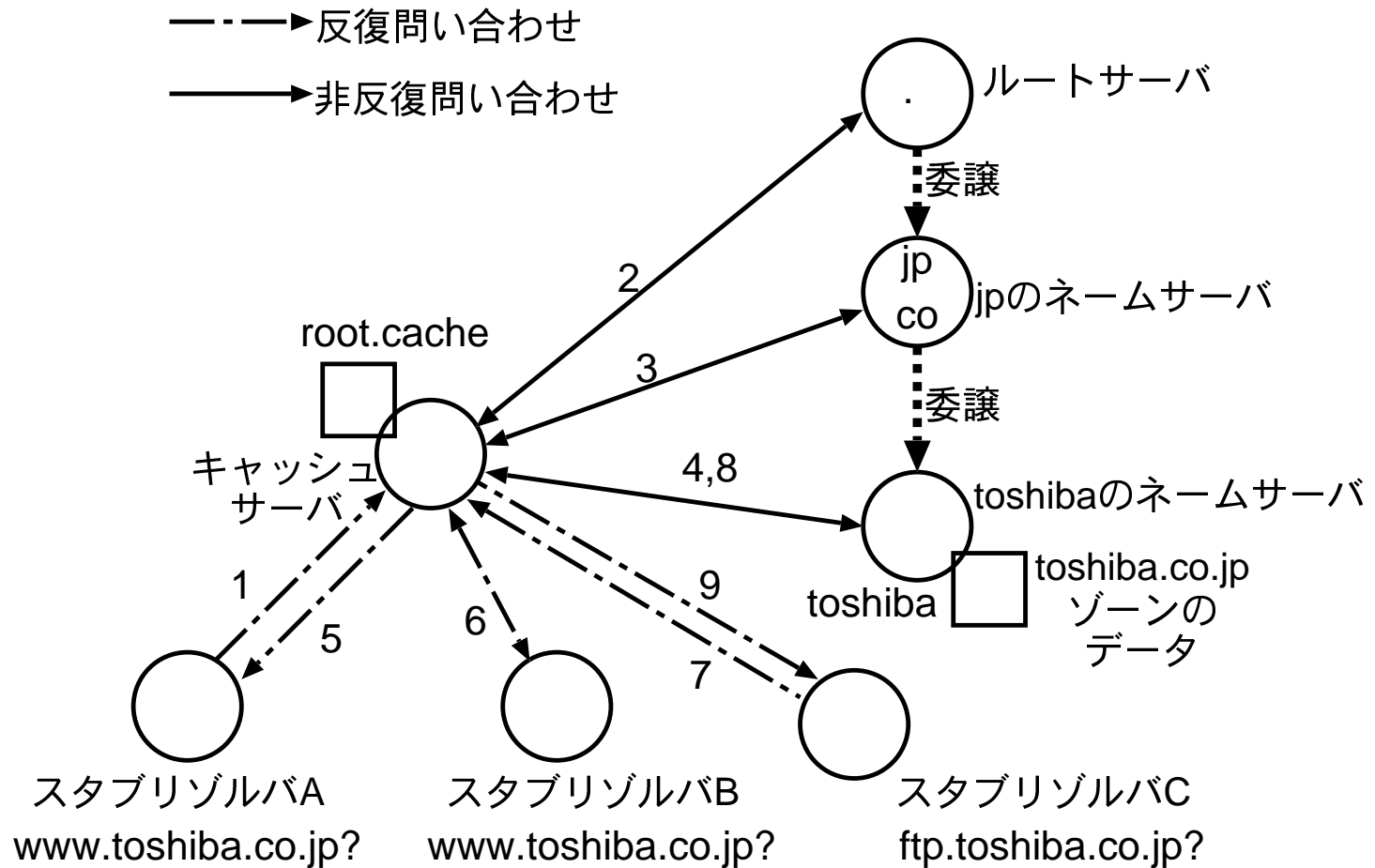
キャッシュサーバを用いた検索手順

- スタブリゾルバからキャッシュサーバへの問い合わせ
 - 反復問い合わせ(recursive query): 全検索手順の代行を要求

- キャッシュサーバによる検索
 - 常にルートサーバへ問い合わせからはじまる
 - ▶ルートサーバのアドレスは何らかの方法で入手
 - ▶コードへの埋め込みやヒントファイルなど
 - 下位ゾーンの検索は、委譲先のサーバに対して継続
 - 目的のゾーンに到達するまで繰り返す
 - 各問い合わせは非反復的
 - ▶ルートサーバやgTLDサーバは反復問い合わせにも非反復的に応答する

- キャッシュされた名前に対する問い合わせ
 - キャッシュされたデータをそのまま返す
 - TTLが少しずつ減っていく

キャッシュサーバへの反復問い合わせ



プライマリとセカンダリ

- プライマリサーバ
 - データベースのマスターファイルを管理
 - ファイルの編集はプライマリの持つデータに対して行う
- セカンダリサーバ
 - プライマリサーバのデータをコピーとして持つ
 - プライマリサーバのバックアップ
 - 冗長性確保負荷分散
 - ▷ 分散配置が重要
- データのコピー: ゾーン転送 (zone transfer)
 - TCPを利用
 - コピーのタイミング
 - ▷ 定期的に or プライマリからの通知による
- 問い合わせる側(リゾルバ)にとっては違いはない
 - どのサーバに聞いても同じ応答が返る

リソースレコード(RR)

□DNSデータベースの構成要素(レコード)

□<name> <ttl> <class> <type> <data>

- name: ドメイン名、データベース検索の鍵
- ttl: キャッシュの有効期限、秒単位
- class: ふつうIN (Internet Domain)
- type: レコードの種類(A, NS, MX, PTR, SOAなど)
- data: class, type依存の値
 - ▶例: Aレコードの場合はIPv4アドレス
 - ▶複数のフィールドからなる場合もある

□RRの記述例

www.kame.net. 3600 IN A 203.178.141.220

ゾーンファイル

□ゾーンごとのデータベースファイル

- ゾーン内の名前に対するRRの列
- そのままBINDの設定ファイルになる

□記法

- 上位ドメインの省略

▶設定間違いに注意

(kame.net.のゾーンファイル)

```
www 3600 IN A 10.0.0.1 ;; for www.kame.net.
```

```
ns 3600 IN NS ns.kogame.org ;; おそらく最後の"."忘れ
```

- "\$ORIGIN": 上位ドメインのデフォルト値

```
$ORIGIN kame.net.
```

```
www 3600 IN A 10.0.0.1 ;; for www.kame.net.
```

- @: ゾーン自体の名前
- TTL: BINDでは時間の単位を指定できる

▶例: 1D (1日), 1H30M (1時間30分)

SOA (Start of Authority) RR (1/3)

```
@ 1D IN SOA <プライマリサーバ名> <管理者メールアドレス> (  
    2001101505    ; シリアル番号  
    3600         ; リフレッシュ間隔  
    600          ; リトライ間隔  
    2419200      ; ゾーン有効期限 (この例では4週間)  
    1200         ; 最小TTL  
)
```

□すべてのゾーンファイルに必要

□SOA RRのパラメータ

○<プライマリサーバ名>

▶ ns.wide.ad.jp. など

▶ 動的更新を利用するなら重要

○<管理者メールアドレス>

▶ @のかわりに". "を使う

▶ jinmei@kame.net → jinmei.kame.net.

SOA RR (2/3)

□ SOA RRのパラメータ(続き)

○ シリアル番号

- ▶ ゾーン転送が必要かどうかの判定に用いる
- ▶ 32ビット整数、値は単調に増加していれば何でもよい
- ▶ YYYYMMDDxx方式なら4294年までOK
- ▶ 更新忘れに注意

○ リフレッシュ間隔

- ▶ 定期的なゾーン転送の間隔
- ▶ 推奨値: 環境に依存するが、数時間程度 (RFC 1912)

○ リトライ間隔

- ▶ ゾーン転送に失敗した後のリトライまでの時間
- ▶ 推奨値: リフレッシュ間隔の数分の一程度

○ ゾーン有効期限

- ▶ ゾーン転送に失敗し続けた後、ゾーンを無効とみなすまでの期間
- ▶ 推奨値: 2-4週間

SOA RR (3/3)

□ 最小TTLパラメータ

- RFC 1035: ゾーンのデフォルトTTL
 - ▶ 推奨値: 数日程度
- RFC 2308: ネガティブキャッシュのTTL
 - ▶ 推奨値: 数10分程度

□ TTLパラメータの意味変更にご注意

- デフォルトTTLとして使う場合、あまり小さいと不便
 - ▶ キャッシュの効率が下がる
- ネガティブキャッシュのTTLとして使うなら、あまり大きいと危険
 - ▶ 新規に追加した名前が長時間牽けなくなる

□ どう設定すべきか

- ゾーンのデフォルトTTLを明示的に指定する (\$TTL)
- 最小TTLはネガティブキャッシュのTTLとして設定する
 - ▶ 小さめの値にする

A (Address) RR

- ドメイン名からIPv4アドレスへの対応を与える

www.kame.net. 1D IN A 203.178.141.220

- 一つのドメイン名に複数のアドレスが対応することもある

www.kame.net. 1D IN A 203.178.141.220

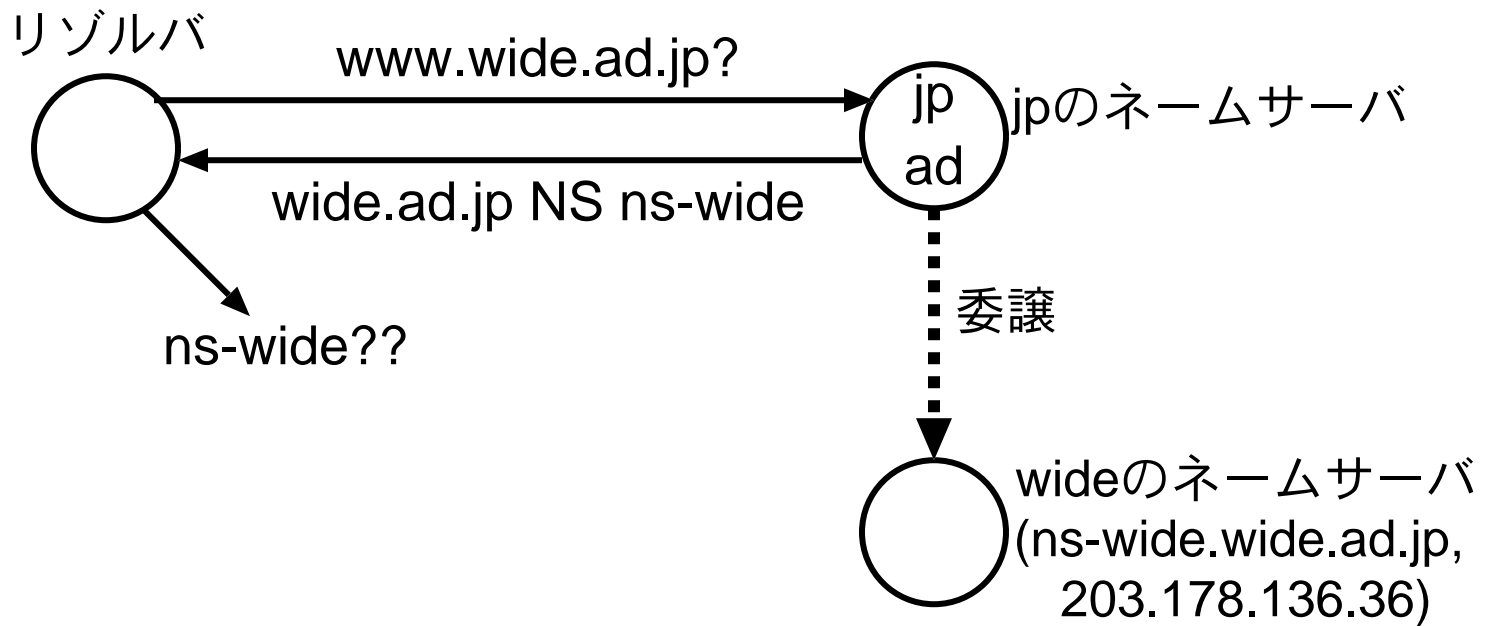
www.kame.net. 1D IN A 203.178.141.221

NS (Name Server) RR

- 下位ゾーン名に対して、権威を持つネームサーバ名を与える
 - 権限委譲のために必要
 - 検索のために、上位ゾーンのゾーンファイルにも登録する
- wide.ad.jp. 1D IN NS ns-wide.wide.ad.jp.

グルー(glue) RR

- NS RRが与えるネームサーバのアドレスを得るためのRR
 - ▶ ふつうA RR
 - 上位ゾーンのデータベースに登録
 - ▶ グルーがなければ下位ゾーンにアクセスできない
- ns-wide.wide.ad.jp. 1D IN A 203.178.136.36



PTR (Pointer) RR

□IPアドレスからドメイン名への対応を与える

□IPv4の場合

○全アドレスに共通の上位ドメイン: in-addr.arpa.

○1バイトずつを1ラベルとし、下位バイトから逆順に4階層で表現

203.178.141.220 = www.kame.net.

220.141.178.203.in-addr.arpa. 1D IN PTR www.kame.net.

□IPv6にも適用できる(後述)

MX (Mail Exchanger) RR

- ドメイン名に対し、そのドメイン行きのメールを
処理するサーバ名を与える

kame.net. 1D IN MX 10 orange.kame.net.

- foo@kame.net行きメールはorange.kame.net.が処理する
- 10: プリファレンス値
 - ▶ 複数のサーバ間の優先順位を定める
- メールサーバ名に対するアドレスは別途求める必要がある

□ MXの必要性

- メール配送の信頼性確保
 - ▶ 少しでも「近い」サーバまでとにかく届ける
- メールアドレスのドメイン名とサーバのホスト名との関係
 - ▶ jinmei@orange.kame.netではなくjinmei@kame.net
 - ▶ "kame.net."という「ホスト」とは別にメールサーバを立てたい

CNAME (Canonical Name) RR

□ 別名定義

paradise.kame.net. 1D IN CNAME kame202.kame.net.
kame202.kame.net. 1D IN A 203.178.141.202

□ CNAMEの利用に関する注意

○ チェインを避ける

▶ 検索効率、無限プの防止

○ NS, MXが与える名前に対して使わない

▶ 悪い例:

kame.net. 1D IN NS paradise.kame.net.

paradise.kame.net. 1D IN CNAME kame202.kame.net.

kame202.kame.net. 1D IN A 203.178.141.202

○ 同一の名前に複数の別名を付けない(multiple CNAMEs)

▶ 悪い例:

dup.kame.net. 1D IN CNAME foo.kame.net.

dup.kame.net. 1D IN CNAME bar.kame.net.

CNAME (Canonical Name) RR (続き)

□ CNAMEの利用に関する注意(続き)

- 同一の名前に対してCNAMEとそれ以外のRRを同時に定義し

ない

▶ 悪い例:

```
dup.kame.net. 1D IN CNAME foo.kame.net.
```

```
dup.kame.net. 1D IN A    1.2.3.4
```

ゾーンファイル全体のサンプル

□jinmei.org.ゾーン

\$TTL 1D

```
@ 1D IN SOA ns.jinmei.org. root.jinmei.org. (  
    2001122403 ; serial  
    3600      ; refresh  
    600      ; retry  
    2419200  ; expire  
    1200 )   ; minimum
```

```
IN NS ns  
IN MX 10 mail
```

```
ns IN A 203.178.141.194  
mail IN A 203.178.141.195
```

```
www IN CNAME ns
```

```
child IN NS ns.child  
      IN NS ns.kame.net.  
ns.child IN A 203.178.141.202
```

BIND 9の初歩

- BINDとは
- BIND 9の特徴
- BIND 9のインストール、設定

BIND

- Berkeley Internet Name Domain
 - もっとも使われているDNSの実装

- ISC (Internet Software Consortium)
 - <http://www.isc.org/>

- 入手
 - <ftp://ftp.isc.org/isc/bind/>
 - <ftp://ftp.isc.org/isc/bind9/>
 - 開発中のコードは非公開

BINDのバージョン

□3つの系列: 4, 8, 9

□どのバージョンを使うべきか

○BIND 4ではそろそろ辛い

▶開発は原則終了

▶機能、互換性、標準への準拠の面でも難あり

○BIND 8 vs BIND 9

▶BIND 9でも大体問題ない

▶IPv6やDNSSECを本格運用するなら BIND 9しかない

▶大規模ゾーンでの性能・高度の安定性が必要ならBIND 8

▶いずれにしても、最新版を利用するのが原則

○BIND 9.1 vs 9.2

▶9.2がおすすめ

□このチュートリアルでは

○原則としてBIND 9.2を対象

○必要に応じて9.1や8.xにも言及する

BIND 9

- BINDの最新バージョン
- 完全な書き直し
 - 仕様への準拠にこだわったリファレンス実装
 - DNSSEC対応のためのthreadベース
- プラットフォーム
 - *BSD, Linux, Solaris 2.6-8, etc.
 - 9.2からはWindows NTでも動作
- DNSの最新仕様に対応
 - IPv6関係, DNSSEC
- ビュー(view)
 - 問い合わせ元に応じて答え方を変更
- lwres (light weight resolver)
 - DNSSEC, IPv6関係など新機能サポートのためのリゾルバ

BIND 9の配布物

- 実行バイナリ: bind-9.x.y/bin/
 - named: ネームサーバ、キャッシュサーバ
 - lwresd: ローカルキャッシュサーバ、lwresプロトコル対応
 - nsupdate: 動的更新(dynamic update)クライアント
 - rndc: named制御ツール
 - dig: デバッグツール
 - ▷他にhost, nslookupなど
 - dnssec-xxx: DNSSEC関係のツール

- ライブラリ: bind-9.x.y/lib/
 - libbind: BIND 8互換リゾルバライブラリ
 - liblwres: lwresライブラリ

BIND 9のインストール

- autoconf対応で、ふつうは簡単
 - configure → make でOK

- configureで気をつける点
 - opensslのpath
 - with-openssl
 - thread
 - ▶ 無効化がおすすめ
 - disable-threads
 - ▶ BIND 9.2では、*BSD, Linuxについてはデフォルトで無効

- random device (/dev/random)
 - DNSSEC, 管理ツールの設定に必要
 - FreeBSD 4.3以前やprngd経由の場合は正常に動作しない
 - ▶ キーボードやファイル経由で代替する
 - 厳密な安全性が必要なら/dev/urandomは使わないこと

BIND 9の設定 (1/2)

- コマンドラインオプション
 - -gの意味は変更
 - -b configfileは廃止

- 設定ファイルはほぼBIND 8互換

- デフォルト値が変更されたオプション
 - auth-nxdomain: デフォルトではno
 - fetch-glue: 常にno
 - multiple-cnames: 廃止
 - ▶ ゾーンファイル読み込み時にエラーになる

- 未実装のオプション
 - check-names, memstatistics-file, host-statistics, topology,
 - min-roots, rrset-order, rfc2308-type1, statistics-interval

BIND 9の設定 (2/2)

□追加されたオプション

- max-cache-size, recursive-clients, max-cache-ttl
- notify, allow-notify

□ゾーン転送

- BIND 4との間でのゾーン転送には以下が必要
transfer-format one-answer;
- BIND 4, 8とゾーン転送する場合は新しいRRに注意
 - ▶知らないRRを含むゾーンは丸ごと無視される
 - ▶A6やDNAMEなど

□ログ機能

- 設定方法はBIND 8と同じ: カテゴリとチャンネルの組み合わせ
 - ▶カテゴリが若干異なるので注意

BIND 9のTTL設定 (1/2)

- 要注意: BIND 8からの移行で一番間違いやすい点
- ゾーンファイルの先頭でデフォルト値を定義するのが簡単
\$TTL 1D
- BIND 8まで: SOA RRの最小TTL値がデフォルト
 - TTLの指定がないゾーンファイルがたくさん存在する
 - => BIND 9.1ではエラーになる

BIND 9のTTL設定 (2/2)

□ BIND 9.2の挙動

- 1. 個別のRRに対して明示されていればそれを使う
www.kame.net. 1D IN A 203.178.141.220
- 2. ゾーンのデフォルト値が明示されていればそれを使う
(\$TTL)
- 3. 一つ前のRRのTTL値を流用する
using RFC 1035 TTL semantics
- 4. SOA RRの場合に限 最小 TTL値を使う
no TTL specified; using SOA MINTTL instead
- 5. どれにも該当しなければエラー

DNSの最近の話題とBIND 9

- 動的更新(dynamic update)
- 差分ゾーン転送(Incremental Zone Transfer)
- IPv6との関係 (リソースレコード、トランスポート)
- セキュリティ

動的更新 (Dynamic Update)

- 背景: IPアドレスを自動的に割り当てる仕組みの普及
 - DHCP、IPv6の自動アドレス設定
 - 自動で割り当てたアドレスとDNSデータベースの同期を取りたい

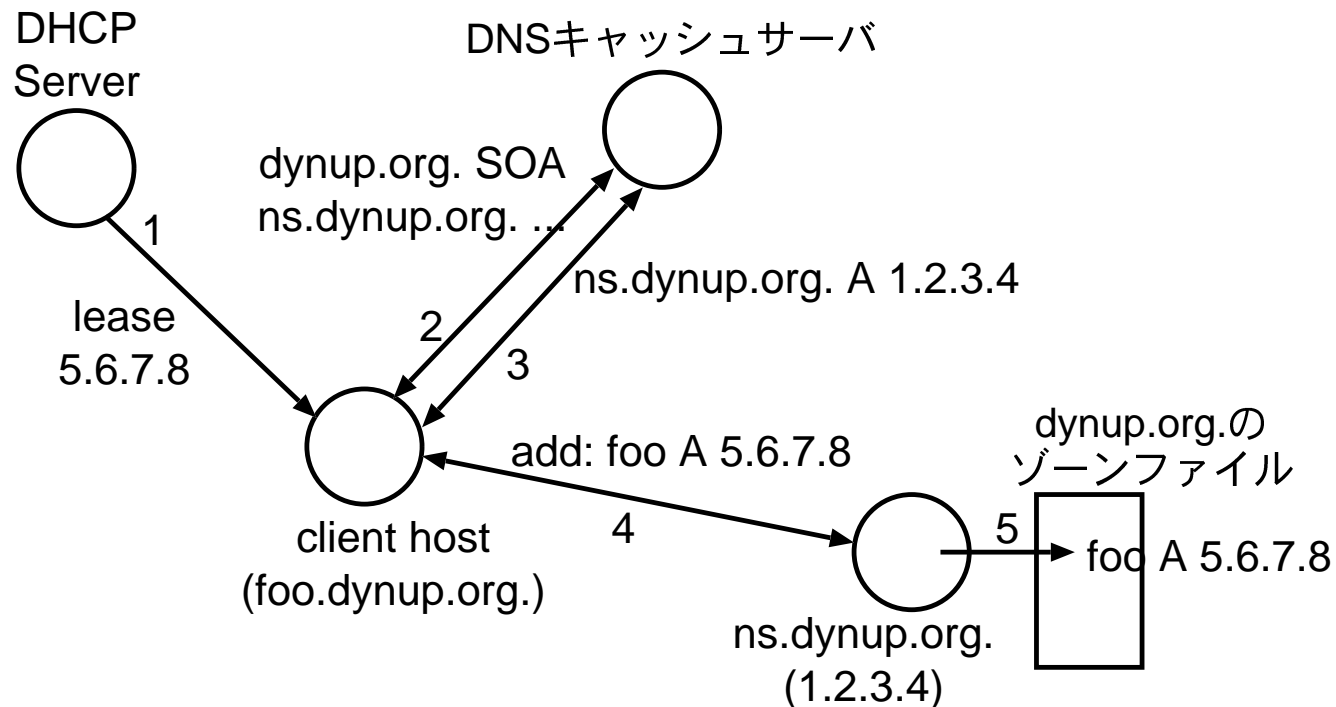
- Dynamic Update
 - RFC 2136
 - ゾーンデータを動的に変更する仕組み
 - ▶ DNSプロトコルの拡張として実現
 - ▶ 新しいオペションコード "UPDATE"
 - WindowsやMacはデフォルトでupdateしようとする
 - ▶ サーバのログがうるさくなる…

- 認証
 - RFC 3007
 - メッセージ全体に対する署名によって認証する

動的更新 (Dynamic Update) の動作

□ 更新手順(概略)

- 該当するゾーンのSOA RRを求める
- SOAに記述されたプライマリサーバのアドレスを求める
- プライマリサーバにUPDATEの пакетを送る



BIND 9による動的更新の運用 (1/4)

□ 認証

- 共有秘密鍵による署名(TSIG RR)
- アドレスベースの認証では不十分
 - ▶ なりすましによる攻撃を受ける

□ 動的更新用のゾーン作成

- 動的更新用のゾーンを分けて運用する方がよい
- BINDでは動的更新と手動更新は共存できない

□ ゾーンに対する更新ポリシーの設定

- update-policyサブステートメント
 - ▶ ホスト名単位など、細かく制御できる
- allow-updateサブステートメント
 - ▶ 古い設定用、推奨しない

BIND 9による動的更新の運用 (2/4)

□サーバ設定ファイルの例 (named.conf)

- ゾーン名: dyn.toshiba.com.
- 更新ポリシー(例)
 - ▶管理者はすべてのRRを変更できる
 - ▶ホストjinmeiはjinmei.dyn.toshiba.com.のRRだけを更新できる

```
zone "dyn.toshiba.com" {  
    type master;  
    file "dyn-toshiba.zone";  
    update-policy {  
        grant admin.dyn.toshiba.com. wildcard  
            *.dyn.toshiba.com. ANY;  
        grant jinmei.dyn.toshiba.com. self  
            jinmei.dyn.toshiba.com.;  
    };  
};
```

BIND 9による動的更新の運用 (3/4)

□ 鍵の作成: dnssec-keygenコマンド

dnssec-keygen -a hmac-md5 -b 128 -n host jinmei.dyn.toshiba.com.

○2つのファイルができる (内容はほとんど同じ)

▶Kjinmei.dyn.toshiba.com.+157+xxxxx.{key, private}

□ 鍵の配布

○クライアント(ホスト)側

▶2つのファイルを適当な場所にコピー

▶パーミッションに注意

○サーバ側

▶設定ファイル(named.conf)に鍵を追加

▶パーミッションに注意

```
key jinmei.dyn.toshiba.com {  
    algorithm hmac-md5;  
    // Kxxx.privateのKey:フィールドの値  
    secret "JXg3xkl+mt/O0ZAbTCqzDA==";  
};
```

BIND 9による動的更新の運用 (4/4)

□更新用コマンド: nsupdate

- 鍵ファイルを指定して起動 (-kオプション)

 - ▶パーミッションに注意

 - ▶-yオプションは使わないこと

- 行単位で更新用のコマンドを入力する

 - ▶TTLには数字(秒)しか指定できないので注意

```
% nsupdate -k Kjinmei.dyn.toshiba.com.+157+30187.
```

```
> server 203.178.141.194 ←省略可能
```

```
> update add jinmei.dyn.toshiba.com. 3600 A 1.2.3.4
```

```
> send ←単なる空行でもよい
```

```
> quit
```

□うまくいかない場合

- nsupdate -dで試す

- サーバ側のログを確認

- サーバとクライアントでの時刻同期に注意

ジャーナルファイル (1/2)

- 動的更新するゾーンのための特殊なゾーンファイル
 - 更新履歴の管理
 - 差分ゾーン転送のために必要
 - バイナリフォーマット

- 最初に動的更新したときに自動生成される
 - 拡張子 ".jnl"
 - dyn-toshiba.zone → dyn-toshiba.zone.jnl

ジャーナルファイル (2/2)

- ジャーナルファイルが生成された後
 - 再起同時にジャーナルファイルのみ参照される
 - 元のゾーンファイルは定期的に自動更新される

- やり直したくなったら
 - 1. rndc stop (元のゾーンファイルを更新して終了)
 - 2. ジャーナルファイルを削除
 - 3. 再起動

差分ゾーン転送

□ 頻繁に更新されるゾーン全体をその都度転送する

のは大変

○ サーバの負荷、ネットワーク帯域

□ 差分ゾーン転送: Incremental Zone Transfer

(IXFR)

○ RFC 1995

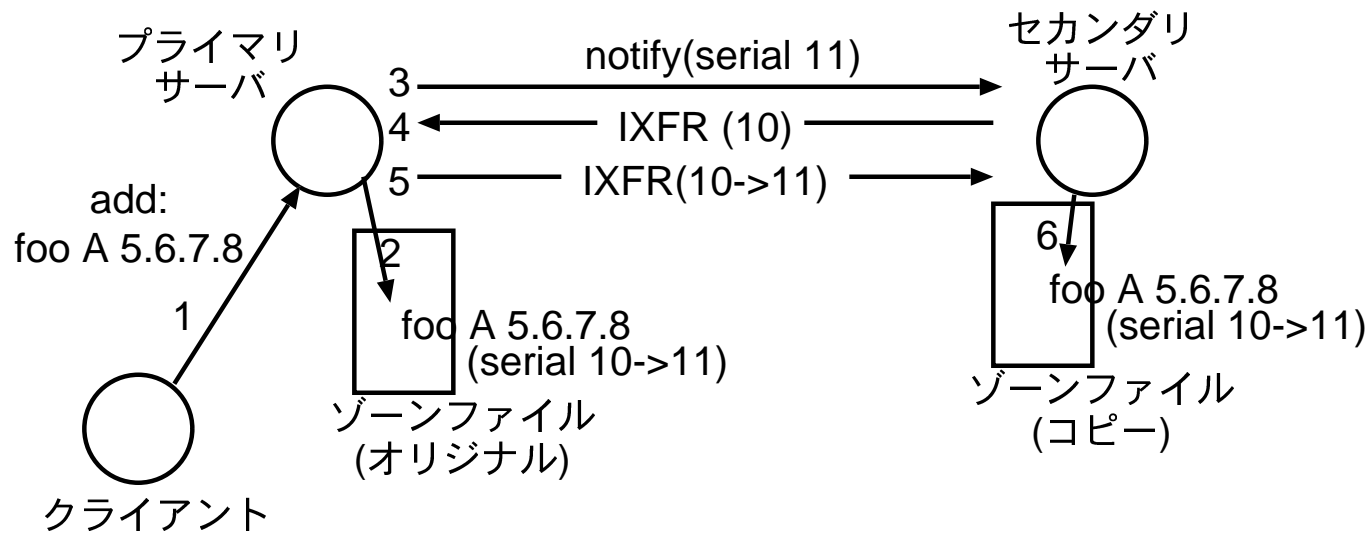
○ プライマリは更新履歴を保存

○ セカンダリ現在持っているデータのシリアル番号をプラ

イマリに通知

○ プライマリ更新履歴をもとに最新版との差分のみを転送

差分ゾーン転送の動作イメージ



BIND 9による差分ゾーン転送の運用

- 特別な設定は不要
 - 差分転送はデフォルトで有効

- サーバごとの差分転送の制御
 - provide-ixfr: プライマリ用
 - request-ixfr: セカンダリ用

IPv6アドレス

- 128ビット(16バイト)の整数
- 16ビットずつ8つのフィールドに分け、":"で区切って16進表記
3ffe:0501:0019:2000:0000:0000:fe71:81fc
- 省略記法
 - 各フィールド内で、頭の0は省略可能
3ffe:501:19:2000:0:0:fe71:81fc
 - 0だけから成る連続したフィールドは"::"に圧縮可能
3ffe:0501:19:2000::fe71:81fc
 - 極端な例:
 - :: (0.0.0.0に相当)
 - ::1 (127.0.0.1に相当)
- プレフィクス: アドレス/プレフィクス長
 - 例: 2001:200::/32

IPv6アドレスのためのRR

□ RFC 1886

□ 正引き: AAAA RR

www.kame.net. IN AAAA =>
3ffe:501:4819:2000:280:adff:fe71:81fc
www.kame.net. IN A 203.178.141.220

□ 逆引き: PTR RR

○ 上位ドメイン: ip6.int.

○ 4ビットずつを1ラベルとし、下位バイトから逆順に32階層
で表現

;;2001:0200:0000:4819:0280:adff:fe71:81fcの逆引き

\$ORIGIN 9.1.8.4.0.0.0.0.0.2.0.1.0.0.2.ip6.int.

c.f.1.8.1.7.e.f.f.f.d.a.0.8.2.0 IN PTR www.kame.net.

DNSのIPv6トランスポート

□DNSの「IPv6対応」とは

- RRでの対応: AAAA, ip6.int.ドメイン
- トランスポートでの対応: 問い合わせ、応答をIPv6パケットで行う

□3つのケース

- 1. IPv6用のRR, IPv4トランスポート
- 2. IPv6用のRR, IPv6トランスポート
- 3. IPv4用のRR, IPv6トランスポート
- (IPv4用のRR, IPv4トランスポート => IPv6とは無関係)
 - ▶現在稼働している実装の多くは1のみ
 - ▶1.のみで実運用上は問題ないが、IPv4に依存しない環境構築には2.が重要
 - ▶2.をできる実装はふつう3.もできる

IPv6トランスポートの現状

□TLDの現状: IPv6アドレスを持つネームサーバの

数

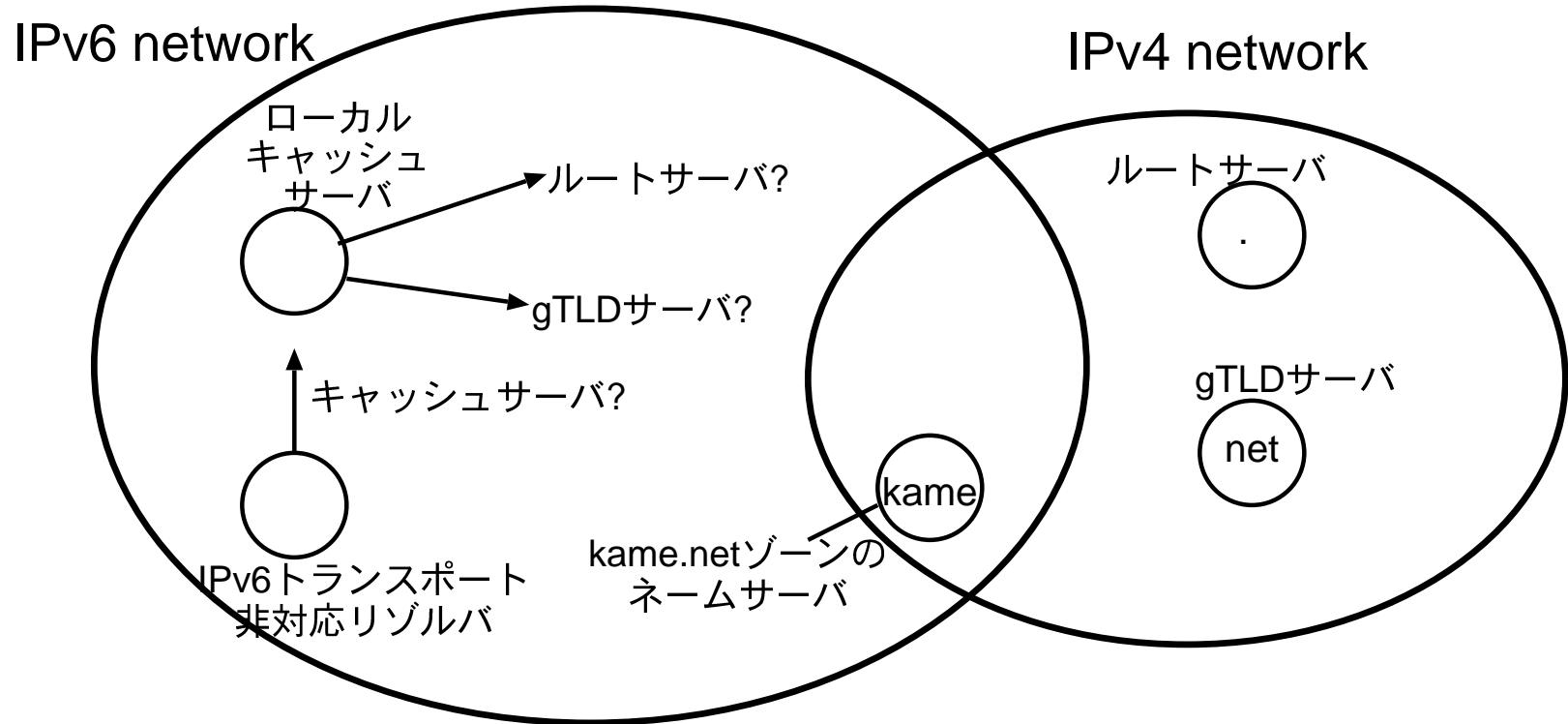
- ルート, gTLD: 13ネームサーバ中ゼロ
 - ▶改善の試みが進展中
- ccTLD: 243ゾーン、584ネームサーバ中
 - ▶2ゾーン、3サーバ
 - ▶ルートゾーンからのグルーRRなし

□実装状況

- サーバ
 - ▶BIND 9
- リゾルバ
 - ▶FreeBSD/NetBSD/OpenBSD/Linux
 - ▶BIND9 lwres: アプリケーションの再コンパイルが必要
 - ▶BIND8, 9 libbind: OS標準ライブラリへの統合はこれから
 - ▶BSD/OS, Solaris, Windows...は未対応

現状の問題点

- IPv6トランスポートに対応しないスタブリゾルバはキャッシュサーバへの問い合わせができない
- IPv6のみのネットワークにいるキャッシュサーバは名前解決できない



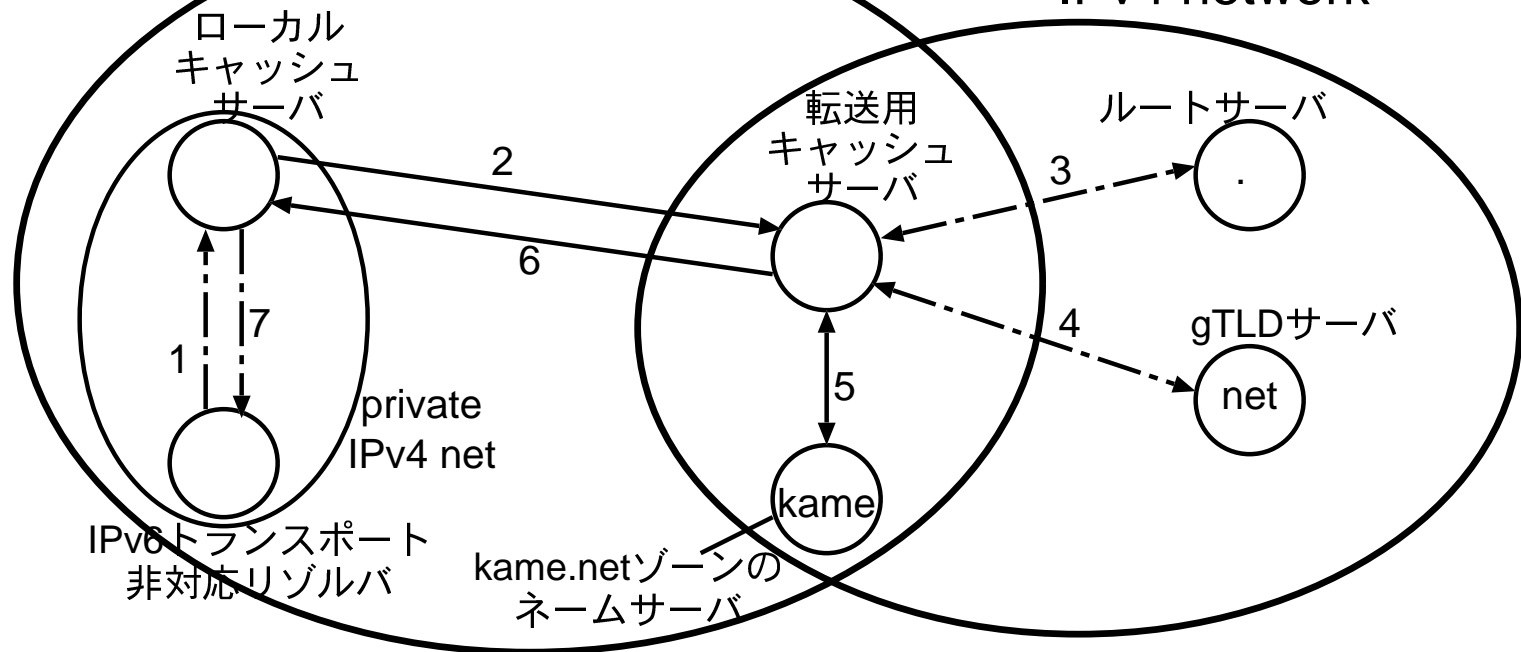
運用での対応

- 名前解決用のIPv4ローカルネットワーク
- デュアルスタックの転送用キャッシュサーバ

-----> IPv4による問い合わせ応答
—————> IPv6による問い合わせ、応答

IPv6 network

IPv4 network



BIND9のIPv6トランスポート(1/2)

□IPv4と同等

- 問い合わせ、応答、ゾーン転送、ACL、制御コマンド

□IPv6トランスポートの有効化

`listen-on-v6 { any; };`

- anyまたはnoneしか設定できない
- デフォルトがnoneであることに注意
- wildcard bindされたソケットですべてのUDP応答を処理する
 - ▶2つのnamedを同時に起動するのは不可

□ソースアドレスの指定: xxx-source-v6

- 例: 問い合わせのアドレスを指定する
`query-source-v6 address 2001::abcd;`

□アクセス制御

- 例: ゾーン転送元を制限
`allow-transfer { 3ffe:501::/32; };`

BIND9のIPv6トランスポート(2/2)

□ IPv4-mapped IPv6アドレスに注意

- ::ffff:x.y.z.w (x.y.z.wはIPv4アドレス)の形式
- IPv6ソケットでIPv4パケットを受信する実装がある
 - ▶ FreeBSD, Linux, Compaq tru 64など
 - ▶ IPv4アドレスを"mapped" IPv6で表現する

○ アクセス制御が複雑になる

- ▶ 例: IPv4によるアクセスを禁止するための設定

```
listen-on { none; };
```

```
allow-query { !::ffff:0.0.0.0/96; any; };
```

```
allow-transfer { !::ffff:0.0.0.0/96; any; };
```

- ▶ match-mapped-addresses オプション

```
match-mapped-addresses yes;
```

```
allow-query { !10.0.0.1; any; };
```

means...

```
allow-query { !10.0.0.1; !::ffff:0.0.0.0/96; any; };
```

BIND9+IPv6での推奨される運用方法

□IPv4についてアドレスでのアクセス制御をしない場合

- とくに気にしなくてよい

□IPv4についてアドレスでのアクセス制御をする場合(現在)

- mapped アドレスをサポートしないOSを使う
 - ▶NetBSD(のデフォルト), OpenBSD

□IPv4についてアドレスでのアクセス制御をする場合(近い将来)

- IPV6_V6ONLY optionをサポートするOS, BIND 9を使う
 - ▶KAME snap, FreeBSD 4.5(?)
- BIND 9.2.1(?), 9.3(?)

データ長の制限とEDNS0

□DNSデータ長(UDP)の上限=512バイト

- 大きなデータが扱えない
- IPv6, DNSSECへの対応には不十分
- 例: ルートサーバにwww.kame.net.のA RRを問い合わせる
 - ▶ 応答 = gTLDサーバに対するNS RRとグルーRR
 - ▶ 現状: 13サーバ → 459バイト
 - ▶ AAAA グルーRRも付けるなら5サーバが限界 → 471バイト
 - ▶ 13サーバのままだと → 823バイト必要

□EDNS0: Extension Mechanisms for DNS

- RFC 2671
- OPT RR: 問い合わせ時に、応答用の受信バッファ長を通知
 - ▶ 応答には、通知された長さまで詰めてよい

□EDNS0の実装

- BIND 9(サーバ、libbind)
- BIND 8は、EDNS0付きの問い合わせにはエラーを返す

BIND 9とEDNS0

- 新規のサーバへの問い合わせには常にOPT RRを付ける

- エラーが返ってきた場合
 - OPT RRなしでやり直す
 - エラーを返したサーバは記憶する
 - 次回からはOPT RRなしで問い合わせる
 - 24時間でリフレッシュ

- オプションでの制御

```
server 203.178.141.194 {  
    edns no; //このサーバにはEDNS0を使わずに問い合わせる  
};
```

 - 通常はこの設定は不要

IPv6用の新しいRR

- 1つのアドレスを複数のRRに分割して登録する
 - マルチホーム、リナンバリング(アドレスつけかえ)対応

- 正引き
 - A6 RR (RFC 2874)

- 逆引き
 - ビットラベル (RFC 2673)
 - DNAME RR (RFC 2672)
 - 上位ドメイン: ip6.arpa.
 - 政治的な理由により導入

- 実際には採用しない方向
 - 複雑すぎ、導入コストに比べて効果が見えない
 - A6、ビットラベル、DNAMEは"experimental"に
 - ip6.arpa.は導入の方向 (RFC 3152)

BIND 9と新RR

□A6、ビットラベル、DNAMEを実装済み

□運用上の注意

○通常は気にしなくてよい

▶A6の問い合わせを勝手に出す場合がある、無害

○allow-v6-synthesis

▶A6をサポートしないリゾルバ用

▶使用しない方が安全

○どうしても試してみたい場合は

▶プライマリ・セカンダリともにすべてBIND 9にする

▶A6とAAAAの両方を登録する

○一部管理ツールのデフォルト値に注意(後述)

ip6.arpa.への移行(1/2)

- リゾルバ側: ip6.arpa.とip6.int.の両方を試す
 - 実装待ち
- サーバ側: ip6.arpa.とip6.int.の両方を管理
- プライマリサーバの設定例 (BIND 8, 9)
 - 単一のゾーンファイルを二つのゾーンで共有
 - \$ORIGINによる上位ドメイン変更に注意

(in named.conf)

```
zone "9.1.8.4.0.0.0.0.0.2.0.1.0.0.2.ip6.int." {  
    type master;  
    file "2001:200:0:4819::zone";  
};  
zone "9.1.8.4.0.0.0.0.0.2.0.1.0.0.2.ip6.arpa." {  
    type master;  
    file "2001:200:0:4819::zone"; //ip6.int.と共有  
};
```

(in 2001:200:0:4819::zone)

```
;;$ORIGIN 9.1.8.4.0.0.0.0.0.2.0.1.0.0.2.ip6.int. →うまくいかない  
c.f.1.8.1.7.e.f.f.d.a.0.8.2.0 IN PTR www.kame.net.
```

ip6.arpa.への移行(2/2)

□セカンダリサーバの設定例 (BIND 8, 9)

```
zone "9.1.8.4.0.0.0.0.0.2.0.1.0.0.2.ip6.int." {  
    type slave;  
    file "bak/2001:200:0:4819::int.zone";  
    masters ...  
};  
zone "9.1.8.4.0.0.0.0.0.2.0.1.0.0.2.ip6.arpa." {  
    type slave;  
    file "bak/2001:200:0:4819::arpa.zone"; //共有しない  
    masters ...  
};
```

DNSのセキュリティ

- DNSにおけるセキュリティ
- トランザクションのセキュリティ (TSIG, SIG(0))
- DNSSEC
 - ▷動作原理
 - ▷リソースレコード
 - ▷BIND 9での運用
 - ▷DNSSECは必要か？

DNSにおけるセキュリティ

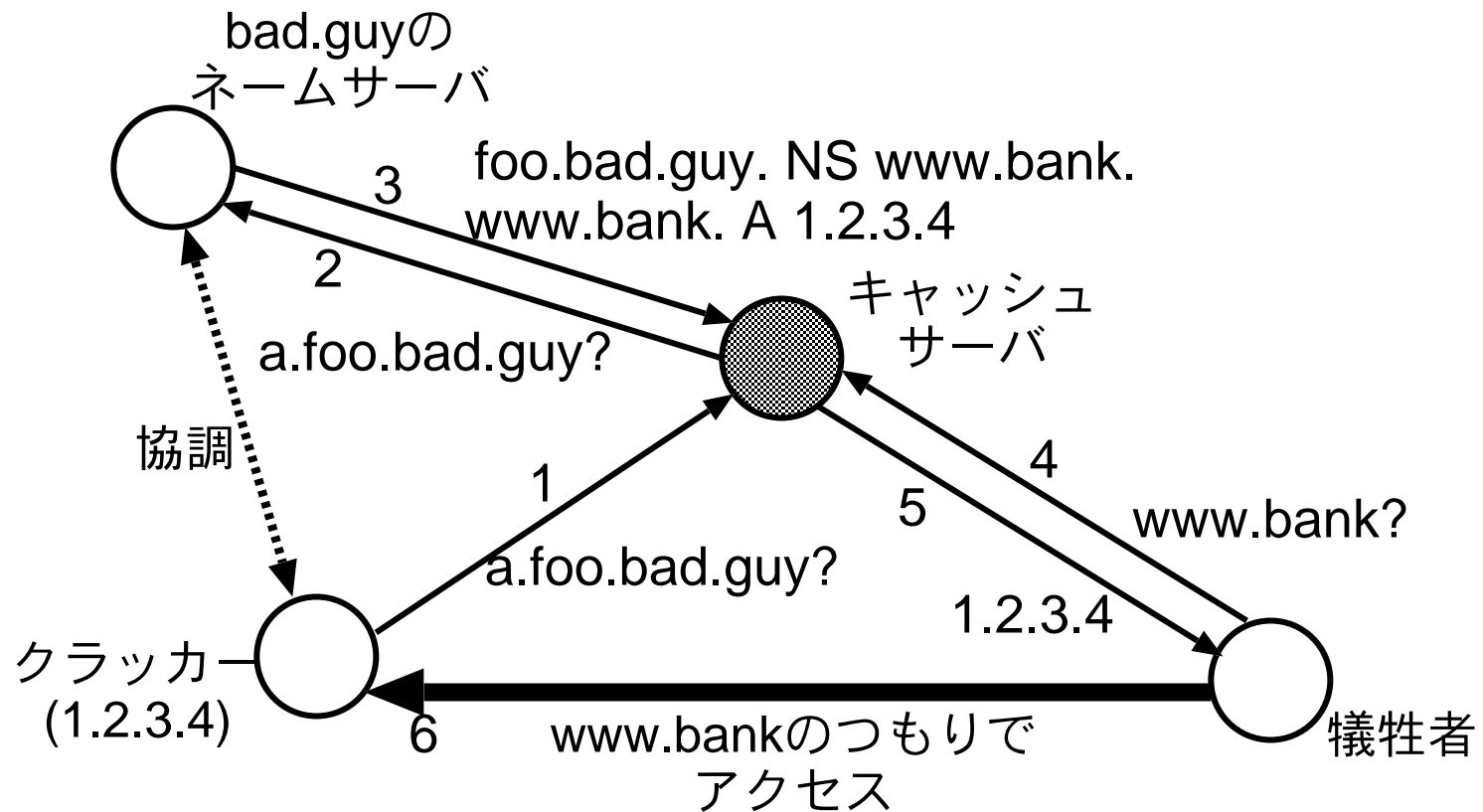
- サーバ・リゾルバ間、サーバ・サーバ間の通信
(transaction)を認証する
 - 動的更新、ゾーン転送

- データベース検索結果の正当性
 - 偽者サーバへの誘導を防ぎたい
 - ▶ キャッシュ汚染
 - ▶ 乗っ取られたネームサーバからの応答
 - ▶ 応答メッセージの改竄、なりすまし

- 範囲外の話題
 - 秘匿性
 - 大量の問い合わせによるサービス妨害攻撃(DoS)
 - DNSの実装そのものに対するセキュリティホール

キャッシュ汚染

□古いBINDの実装に対しては簡単に実現できる



TSIG: transaction signatures

- RFC 2845
- サーバ同士、またはサーバ・リゾルバ間の通信を
認証
 - 用途: 動的更新、ゾーン転送など
- 共通秘密鍵でDNSメッセージ全体に署名
- TSIG RR
 - メタRR: ゾーンファイルには現れない
 - ▶ メッセージの最後に自動的に追加される
 - DNSメッセージ全体の一方方向ハッシュ値を格納
 - 繰り返し攻撃防止のために時刻同期が必要
- BIND 9の実装
 - ハッシュ関数: HMAC-MD5
 - 鍵の生成: dnssec-keygenコマンド
 - 動的更新での利用(動的更新の項を参照)

ゾーン転送での利用例

□ 設定上の注意

- 鍵の名前はプライマリとセカンダリで揃えること

□ プライマリ側の設定

```
key kame-transfer {  
    algorithm hmac-md5;  
    secret "VbWW3pKDonY8axAqpC/ArA==";  
};  
zone "kame.net" {  
    type master;  
    file "kame.zone";  
    allow-transfer { key kame-transfer; };  
};
```

□ セカンダリ側の設定

- keyステートメントはプライマリと同じものを使う

```
zone "kame.net" {  
    type slave;  
    file "bak/kame.zone";  
    masters { 10.0.0.1 key kame-transfer; };  
};
```

SIG(0): Request and Transaction Signatures

- RFC 2931
- 動機・用途はTSIGと同じ
 - SIG RRを使った公開鍵方式
- SIG(0)
 - フォーマット・タイプなどはSIG RRと同じ
 - メタRR: ゾーンファイルには現れない
 - 時刻同期が必要
- BIND9の実装
 - 不完全: 受けて検証はできるが、送信する手段がない

DNSSEC (1/2)

□ RFC 2535

□ 目的: DNSのデータベース全体の正当性を保証する

- 検索時のなりすまし、キャッシュ汚染からの防御
- "NXDOMAIN(名前が存在しない)"の正当性も保証
 - ▶ NXDOMAINによるDoSからの防御

□ 方法: 公開鍵方式による署名

- 鍵はゾーンごとに管理
- 公開鍵をKEY RRとして作る
- ゾーン内の各RRを秘密鍵で署名(SIG RR)

DNSSEC (2/2)

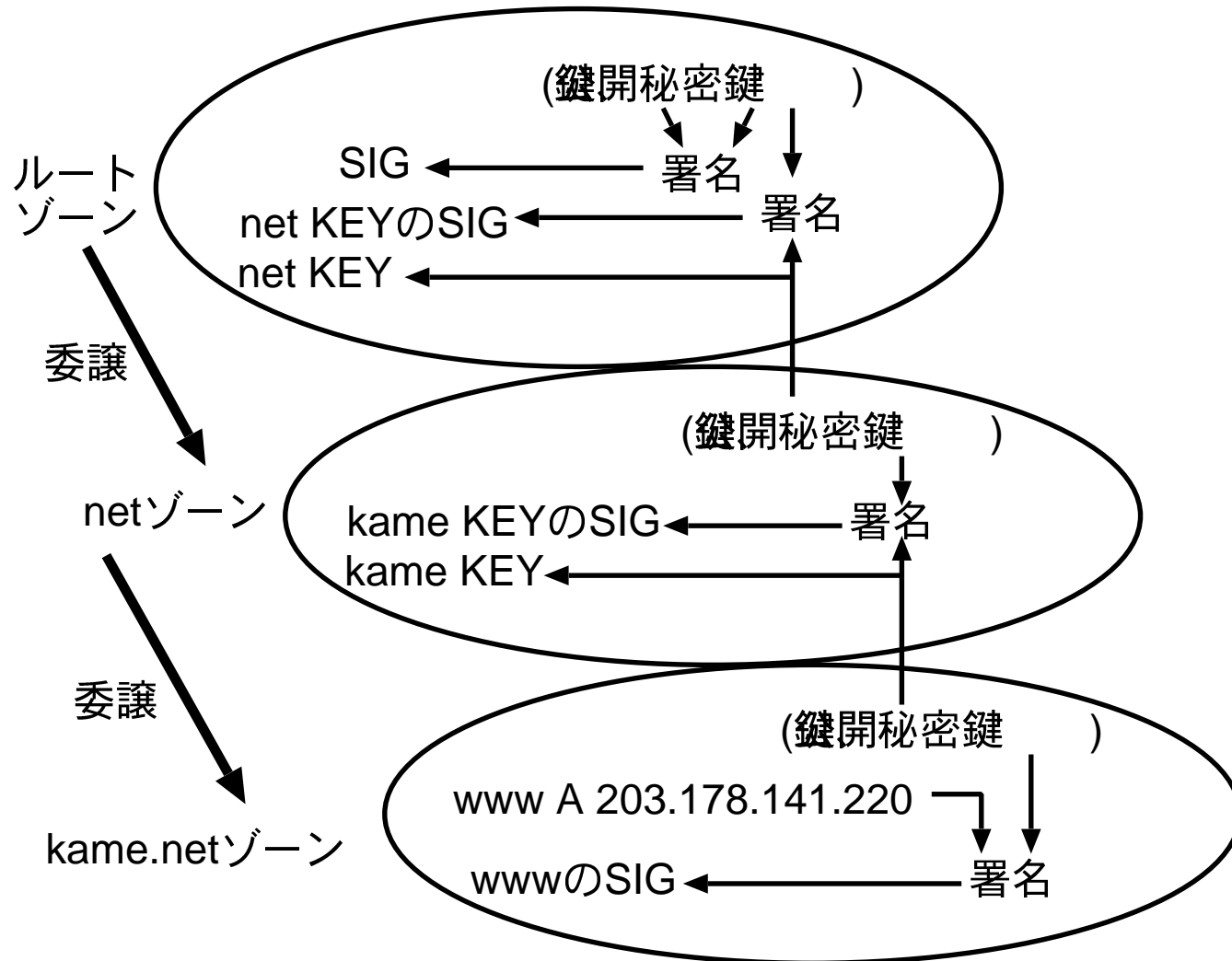
□ 署名の検証

- 応答のRRに対応するSIG RRを入手
- そのゾーンのKEY RRによって検証
- KEY RR自体の正当性は上位ゾーンの署名によるSIG RRで

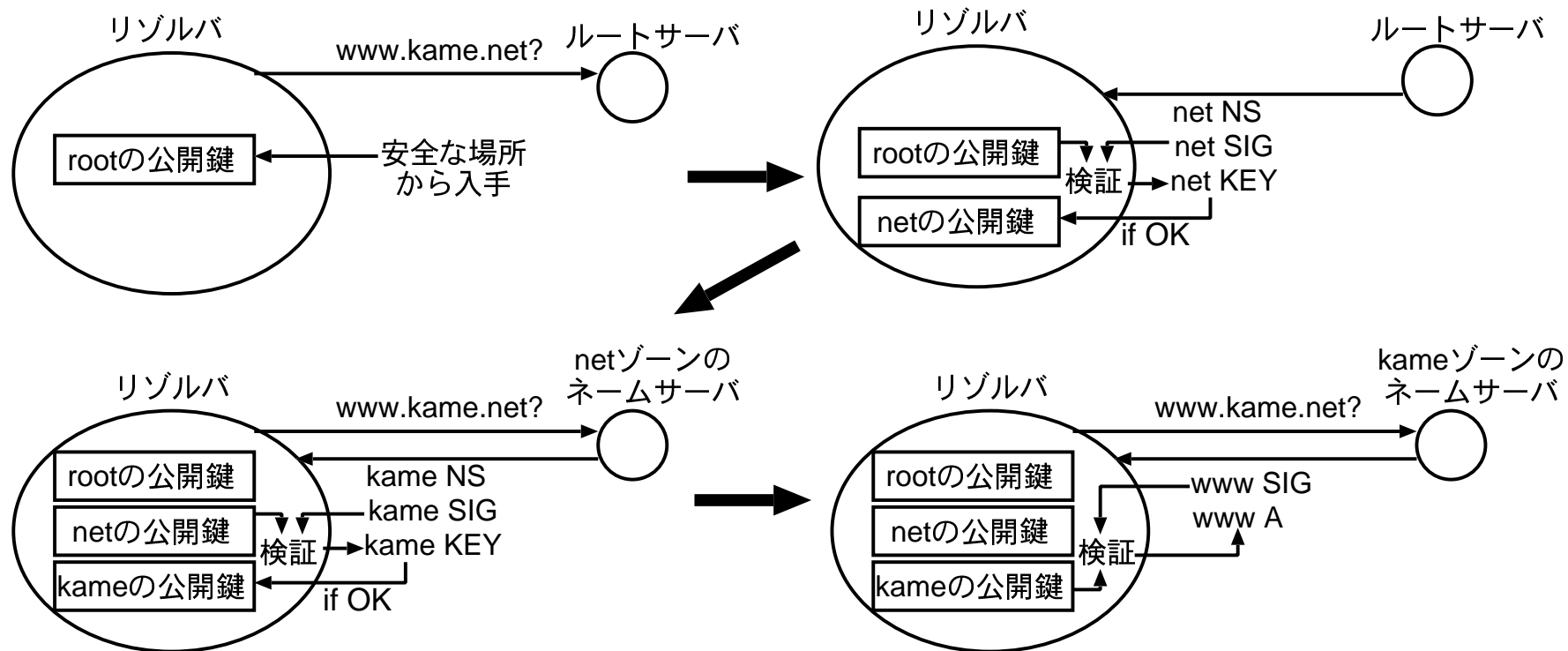
保証

- ▶ 最終的にはルートゾーンによる署名に帰着する
- ▶ ルートゾーンの公開鍵は既知であると仮定

DNSSECの署名



DNSSECの署名検証



KEY RR

- KEY RRのデータ: フラグ、プロトコル、アルゴリズム、公開鍵
 - フラグ(2バイト): DNSSECではふつう256 = 認証と秘匿
 - プロトコル(1バイト), 3=DNSSEC, 4=IPSEC, etc.
 - アルゴリズム(1バイト): 1=RSA/MD5, 3=DSA, etc.
 - 公開鍵: base 64でエンコーディング

```
kame.net. 1D IN KEY 256 3 1 (  
    AQOX3I7BJVz1AnDGuzRokxKPD7Jceae  
    7Y9MCgnK2KCfZcu6WpkZx0ThkAJHfFf  
    kllCA2F6mveu3Hy3wFudreND8N)
```

SIG RR

□ SIG RRのデータ(抜粋)

- type covered: 署名対象のRRタイプ
- アルゴリズム
- オリジナルTTL: ゾーンファイルに登録されたRRのTTL
- 署名の有効期間(はじまりと終り)
- 鍵のタグ: 複数の鍵を同時に使用している場合の識別子
- 署名を付けたゾーン名
 - ▶ ふつうはRRの属するゾーン
 - ▶ KEY RRに対するSIG RRの場合は上位ゾーン
- 署名: base 64でエンコーディング

```
foo.kame.net. 1D IN SIG A 1 3 3600 20011028062225 (
    20010929062225 13375 kame.net.
    gYHHmpMfRkspRKK2lgz5F02lAn82+AKwe546
    aSQQN0tpkWwH+lszgFOcWdtMkcaGYtM694y7
    i5uRRaimC5jGUA== )
```

NXT RR

□ "NXDOMAIN"の正当性を保証するための仕掛け

- 単純に"NX"を署名したのでは再利用される
- 後前の名前を示して、その中間がないことを保証すれば

よい

▶ RRの正規化と順序付けが必要

□ NXT RRのデータ: 「次の名前」と「そのRRのタイプのリスト」

□ 応答データの構成

- コード"NXDOMAIN"と一緒にNXT RRが返る
 - ▶ NXT RRのkey: 「一つ前」のRR
 - ▶ next name: 「一つ後」のRR
- NXT RRは、その中間には何もデータがないことを主張する
- NXT RR自体の正当性はSIG RRで保証する

□ 欠点: あるゾーン内の全RRが芋蔓式に漏れる

署名の手順

□初回の手順

- 1. ゾーン用の鍵を生成する
- 2. 公開鍵(KEY RR)を上位ゾーンに署名してもらう
 - ▶KEY RRに対するSIG RRを得る
- 3. 秘密鍵でゾーンの各RRを署名する
 - ▶それぞれ対応するSIG RRが生成される
 - ▶各RRに対応するNXT RRと、それに対するSIG RRも生成される

□更新手順

- 4. 新しい鍵を生成する
- 5-1. 新旧両方のKEY RRを上位ゾーンに署名してもらう
- 5-2. 新しいKEY RRだけを上位ゾーンに署名してもらう
- 6. 新しい秘密鍵でゾーンの各RRを署名する。古いKEY RRは残す
- (古い鍵で署名したSIG RRの有効期限が切れる)
- 7. 古いKEY RRを削除する

DNSSEC関係の用語

- ゾーンの状態
 - Secure: 信用できるKEY ~~を~~ゾーン
 - Unsecured: "Secure"でないゾーン
- 検索したRRの分類
 - Authenticated: 署名の検証に成功したRR
 - Pending: 署名検証中のRR
 - Insecure: "Unsecured"なゾーンのRR
 - Bad: 検証に失敗したRR
 - ▶"Bad"のRRをリゾルバに返してはいけない
- DNSSECに関するフラグビット
 - AD (authenticated data) ビット
 - ▶Authenticated または InsecureなRRにだけ立てる
 - CD (checking disabled) ビット
 - ▶「自力で検証しますのでそのまま返してください」
 - ▶Pending data ~~返~~ってくる

拡張仕様

- 全体像: draft-ietf-dnsexp-dnssec-roadmap-05.txt

- RFC2538 (CERT RR)
- RFC3008 (DNSSEC signing authority)
- RFC2930 (TKEY)
 - TSIG用の鍵交換プロトコル
- draft-ietf-dnsexp-dnssec-okbit-03.txt
 - EDNS0の追加トド DNSSECするresolverを識別する
- NO RR: draft-ietf-dnsexp-not-existing-rr-02.txt
 - NXTの改良。ハッシュを取ってから比較するので漏洩がない。
- draft-ietf-dnsexp-ad-is-secure-03.txt
 - AD bitはauthorized dataにだけ立てる
- その他いろいろ

BIND 9によるDNSSECの運用

- 鍵を作る: dnssec-keygen

 - # dnssec-keygen -a rsa -b 512 -n zone kame.net.

 - Kkame.net.+001+52522

 - Kkame.net.+001+52522.{key, private}ができる

- ゾーンファイルに鍵を取り込む

 - \$INCLUDE Kkame.net.+001+52522.key

- ゾーンに署名する: dnssec-signzone

 - # dnssec-signzone -o kame.net. kame.zone

 - kame.zone.signed

 - NXT RRは自動生成される

ゾーンファイルの署名 (1/2)

□元のゾーンファイル (kame.netゾーン)

```
$TTL 1D
```

```
@ IN SOA orange.kame.net. root.kame.net. (1 3600 600  
2419200 1200)
```

```
ns IN NS ns  
ns IN A 10.0.0.1  
foo IN A 10.0.0.2  
IN AAAA 2001:ffff::2
```

ゾーンファイルの署名 (2/2)

□ 署名後のゾーンファイル

```
kame.net. 86400 IN SOA orange.kame.net. root.kame.net. (  
    ...86400 KEY 256 3 1 (  
        AQO/ruxOPIs/OnqlzMiuD5fSQ2DqEQsRMtMw  
        +S8Dp2ibh1B3DHgfBV6hCxRoVsJlqciApuht  
        ca9pFzBnTFxLzSr9 ) ; key id = 52522  
foo.kame.net. 86400 IN A 10.0.0.2  
    86400 SIG A 1 3 86400 20011117072241 (  
        20011018072241 52522 kame.net.  
    ...86400 AAAA 2001:ffff::2  
    86400 SIG AAAA 1 3 86400 20011117072241 (  
        20011018072241 52522 kame.net.  
    ...  
        aY35FZGAh7OqHA== )  
    86400 NXT ns.kame.net. A SIG AAAA NXT  
    86400 SIG NXT 1 3 86400 20011117072241 (  
ns.kame.net. 86400 IN A 10.0.0.1
```

署名されたゾーンに対する問い合わせの例 (1/2)

□ BIND9 digの+dnssecオプション

- 存在する名前に対する問い合わせ

```
% dig @127.0.0.1 foo.kame.net a +dnssec
```

```
;; ANSWER SECTION:
```

```
foo.kame.net. 86400 IN A 10.0.0.2
```

```
foo.kame.net. 86400 IN SIG A 1 3 86400 20011117072241 20011018072241 =>
```

```
52522 kame.net. ZcEJRbDKj9AvTtqb2/OLWRFoiHTecATC0uVaoNm9sxxg4rp6 =>
```

```
FRsDVNr1s qG6ue5A3fJbZqYDGY0Wy3Dcqd9T3HA==
```

```
...
```

署名されたゾーンに対する問い合わせの例 (2/2)

○存在しない名前に対する問い合わせ

```
% dig @127.0.0.1 hoo.kame.net a +dnssec
```

```
;; ->>HEADER<<- opcode: QUERY, status: NXDOMAIN, id: 58381
```

```
;; AUTHORITY SECTION:
```

```
;; foo.kame.net. 86400 IN NXT ns.kame.net. A SIG AAAA NXT
```

```
foo.kame.net. 86400 IN SIG NXT 1 3 86400 20011117072241 20011018072241 =>
```

```
52522 kame.net. Om4du45EnQEuAf1fu2qnWvKujNdARUJk9mBaxLqDdECg2Uv =>
```

```
3ZKTzA5pc aSgfaklShbzJFoJXoM8zGNrqW19p5g==
```

上位ゾーンによる鍵の署名 (1/2)

□ 上位ゾーンに送る鍵セットを作る:

dnssec-makekeyset

○で送るファイルを上位ゾーンの管理者に送る

```
# dnssec-makekeyset -t 172800 Kkame.net.+001+52522.key  
keyset-kame.net.
```

```
$ORIGIN .
```

```
$TTL 172800 ; 2 days
```

```
kame.net IN KEY 256 3 1 (
```

```
    AQO/ruxOPIs/OnqlzMiuD5fSQ2DqEQsRMtMw+S8Dp2ib
```

```
    h1B3DHgfBV6hCxRoVsJlqciApuhtca9pFzBnTFxLzSr9
```

```
    ); key id = 52522
```

```
SIG KEY 1 2 172800 20011117075356 (
```

```
    20011018075356 52522 kame.net.
```

```
    RIns5wL6HA3P+1D/XTzeWM6rxeelLkg2VOWDFxedspc3
```

```
    sF+pMp2R4VJLvdjIT2IFQvYud5tSHsnWDw+xcis6Cg== )
```


上位ゾーンによる鍵の署名 (2/2)

□ 下位ゾーンの鍵に署名する: dnssec-signkey

○ できファイルを上位のゾーンファイルに取り込む

```
# dnssec-signkey keyset-kame.net. Knet.+001+43574.private  
signedkey-kame.net.
```

```
$ORIGIN .
```

```
$TTL 172800 ; 2 days
```

```
kame.net IN KEY 256 3 1 (
```

```
    AQO/ruxOPIs/OnqlzMiuD5fSQ2DqEQsRMtMw+S8Dp2ib  
    h1B3DHgfBV6hCxRoVsJlqciApuhtca9pFzBnTFxLzSr9  
    ) ; key id = 52522
```

```
SIG KEY 1 2 172800 20011117075356 (
```

```
    20011018075356 59646 net.  
    aUkkSJIsZ1QG6g5KRIALZKVykPnrlywp+QInbB7/KhpS  
    5AAUYb319DB3cf4PHrktQWIh6qrKLmoNxfC+FUWk6A== )
```

Security Root

- ルートゾーン以下が全部Secureであるという仮定は厳しい
 - 現にルートゾーンはSecureでない(KEY RRを持っていない)

- 既知の公開鍵に対応するゾーンを信用するところからはじめる

- BIND9 trusted-keys

```
trusted-keys {
    kame.net. 256 3 1 "AQPEZ6sMe9KwMOBAQ =>
    SQ3qHjeW51Zr7WGljSP =>
    we3BVMISL2p45BbfpoZ =>
    R 1HOJsh5fXCnYWioRs =>
    IdQxL/hq/iAd901";
};
```

DNSSECは使える道具か？

□いまひとつ流行ってないのが現状

○普及が難しい

- ▶とくにリゾルバ側 - 簡単には入れ替えられない
- ▶キャッシュサーバに頼る場合、その負荷が未知数
- ▶パケット長の問題: 受信バッファサイズの制限、path MTU

○脅威が薄れている

- ▶最近のネームサーバでキャッシュ汚染を起こしにくい（「外部」のグルーRRはキャッシュされない）
- ▶応答のなりすましは現実的には簡単でない

○所詮完全な解ではない

- ▶アドレスが正しくても、そのノードが信用できるかどうかは別問題
- ▶結局、アプリケーションレベルでの認証が必要

○検証結果の利用方法が難しい

- ▶UnsecuredなゾーンのRRをどう扱うべきか？

□保険としての使い道

- 「自分の組織には問題がない」ことを主張する手段として

BIND 9に関するその他の話題

- 管理ツール
- BIND 9**の性能
- view**
- lwres**
- dig**

管理ツール (1/2)

□ rndc

- BIND 8のndcに相当
- TCPでnamedと通信する
 - ▶ 遠隔ホストからの操作も可能
 - ▶ シグナルによる制御は廃止
- 認証
 - ▶ アドレスによる認証と共通秘密鍵によるメッセージ署名
- rndcの便利マンド
 - ▶ reload: namedの再起動
 - ▶ dumpdb: キャッシュデータをファイルへダンプする
 - ▶ querylog: log出力の切り替え
 - ▶ trace [level]: logレベルの指定
 - ▶ flush: キャッシュデータを消去
- 設定ファイル: rndc.conf
 - ▶ 自動生成コマンド(rndc-confgen)が便利
 - ▶ rndc-confgenの出力をrndc.confとして利用
 - ▶ コメント部分をnamed.confにコピー

管理ツール (2/2)

□ rndc設定上の注意

- BIND 9.1と9.2ではプロトコルが異なる
 - ▶ 9.1のrndcと9.2のnamedという組み合わせは動作しない
- 認証用のアドレスにはホスト名ではなく、アドレスを指定
 - ▶ ホスト名を指定した場合、複数アドレスに対応できない
 - ▶ IPv4とIPv6のデュアルスタックの場合に困る
 - ▶ 悪い例:

```
options {  
    default-key "rndc-key";  
    default-server localhost; // "localhost"でなく"127.0.0.1"や "::1"を使うこと  
};
```

□ 設定ファイルのチェックツール

- 再起動前の確認に便利
- named-checkconf: named.confのチェック
- named-checkzone: ゾーンファイルのチェック
 - ▶ ゾーンファイルのあるディレクトリで実行すること

BIND 9の性能 (1/2)

□ BIND 8の半分程度

- ただし、多くの環境では実運用上の問題はない
- 毎秒数千の問い合わせを受けるクラスのサーバでは少し厳しい

□ threadの影響

- DNSSECを使わない限り、性能面ではむしろマイナス
- 通常は無効化しておくべき

BIND 9の性能 (2/2)

□ ルートゾーンファイルでのベンチマーク

- 4種類のTLDに対して、それぞれ同じ問い合わせを連続して送る
 - ▶ 同時に発する問い合わせ: 最大20
- FreeBSD 4.4, Pentium III 866MHz
- BIND 9はthreadなしで構築

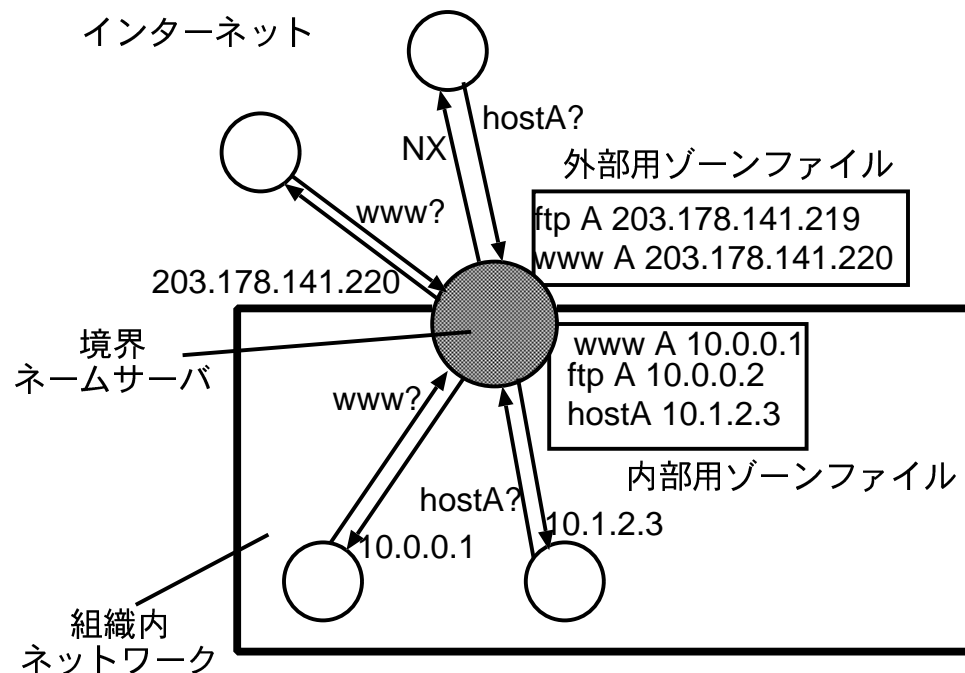
□ ベンチマーク結果

- 単位(qps)
- グルーRRの数が多いほど遅くなる
 - ▶ データベースの構造上の問題

	com	yu	gu	hoge
bind 8.2.5	3024	4322	5790	6482
bind 9.1.3	1328	1870	2762	3927
bind 9.2.0rc6	1504	2177	3275	4698

ビュー(View)

- 問い合わせ元のアドレスに応じて応答を制御
 - ゾーンファイル、転送の有無、転送先などをviewごとに定義できる
 - 防火壁の境界にいるサーバなどで利用する



Viewの設定例

□ 設定上の注意

- viewの順序は重要: 最初にマッチしたアドレスが適用される
 - ▶ "any"は最後に置かないといけない
- viewを一つでも定義したら、view外でのゾーン定義は不可

```
view "internal" {
    match-clients { 133.196.0.0/16; };
    zone "toshiba.co.jp" {
        type master;
        file "toshiba-internal.zone";
    };
};
view "external" {
    match-clients { any; };
    zone "toshiba.co.jp" {
        type master;
        file "toshiba-external.zone";
    };
};
```

lwres: Light Weight Resolver

□DNSの新機能を基本ライブラリとして実装する

ことの限界

○DNSSEC, A6

□lwresライブラリとlwresデーモン(lwresd)

○lwresライブラリ

▶アガサションへのインタフェース

▶インタフェースは既存のDNS用ライブラリ関数に合わせる

▶ヘッダファイルだけ変えればソースレベルで互換

○lwresデーモン:

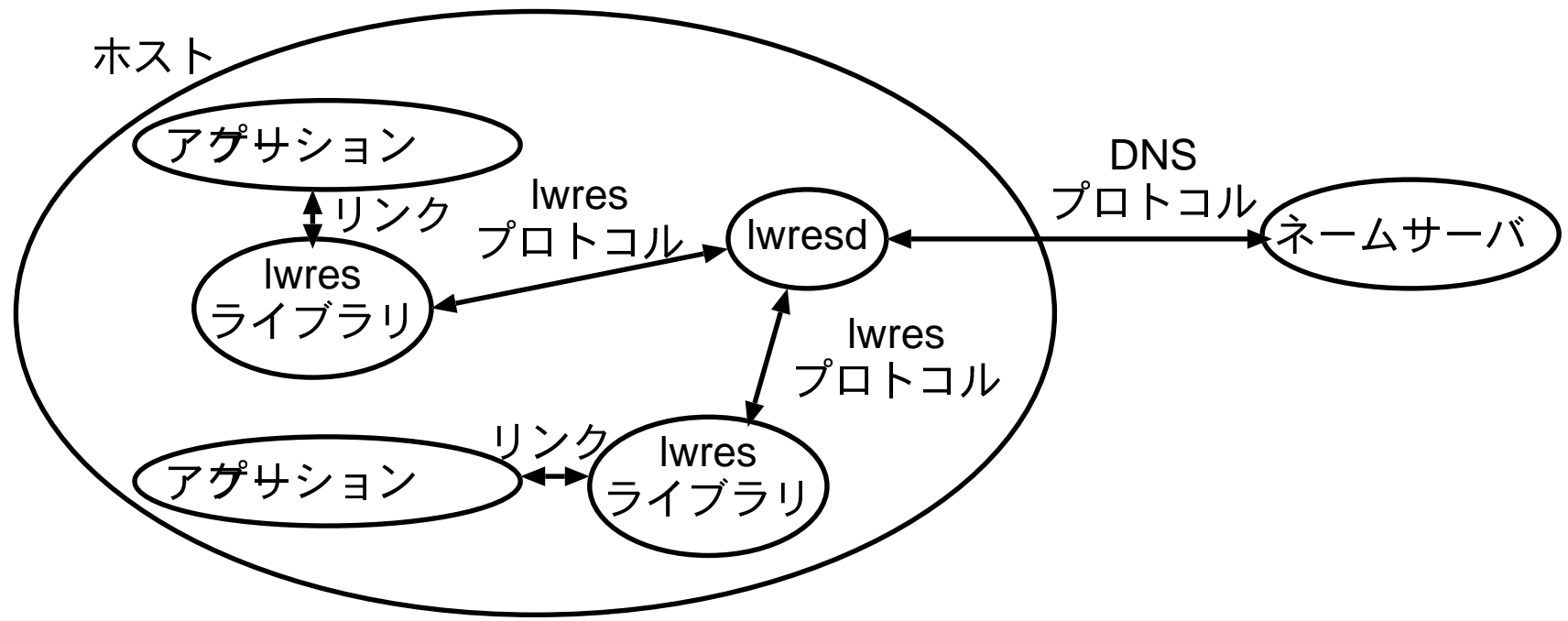
▶DNSによる名前解決を担当

▶実体はnamed: デーモンは"light weight"ではない

▶DNSの機能拡張をデーモンで吸収ライブラリを軽くする

○ライブラリとデーモンは独自のプロトコル(UDP)で通信

lwres環境のアーキテクチャ



lwresの利用法

□ lwresdの起動

- 特別な設定は不要
- /etc/resolv.confを見る
 - ▶ サーバの指定があればそのサーバに問い合わせ
 - ▶ サーバの指定がなければ自力でルートサーバに問い合わせる
 - ▶ IPv6トランスポートもサポート

□ アプリケーション側

- lwresライブラリのヘッダファイルをincludeする
 - ▶ コードは変える必要なし
- liblwresをリンクする

```
#include <lwres/netdb.h>
main(int argc, char *argv[])
{
    struct hostent *ent;
    if ((ent = gethostbyname(argv[1])) == NULL) {
        perror("gethostbyname failed");
        exit(1);
    }
}
```

dig

- Domain Information Groper
 - ネームサーバへの問い合わせツール
 - nslookupからdigへの移行を推奨
 - ネームサーバからの応答を加工せずに表示する
- digによる問い合わせの基本型
 - dig [@server_address] [RR_type] domain_name
 - ▶ オプションの順序はかなり柔軟
 - server_address
 - ▶ 省略すると/etc/resolv.confを見る
 - ▶ ホスト名でなくアドレスを指定すること
 - RR_TYPE
 - ▶ デフォルトはA RR
 - ▶ IPv6アドレスを検索するなら"aaaa"を指定する
- 出力のどこを見るべきか
 - "ANSWER SECTION"
 - HEADERの"status"と"flag"

digの出力例

```
; <<>> DiG 9.2.0rc1 <<>> @203.178.141.194 kame202.kame.net
;; global options: printcmd
;; Got answer:
;; ->>HEADER<<- opcode: QUERY, status: NOERROR, id: 55547
;; flags: qr aa rd ra; QUERY: 1, ANSWER: 1, AUTHORITY: 3, ADDITIONAL: 11

;; QUESTION SECTION:
;kame202.kame.net.      IN      A

;; ANSWER SECTION:
kame202.kame.net.     86400  IN      A      203.178.141.202
;; AUTHORITY SECTION:
kame.net.             86400  IN      NS      orange.kame.net.
kame.net.             86400  IN      NS      coconut.itojun.org.
kame.net.             86400  IN      NS      tiger.hiroo.oshokuji.org.

;; ADDITIONAL SECTION:
tiger.hiroo.oshokuji.org. 1180  IN      A      210.145.33.242
orange.kame.net.      86400  IN      A      203.178.141.194
orange.kame.net.      86400  IN      AAAA   3ffe:501:4819:2000:220:18ff:fe58:adca
(...省略)
```

digの便利な使い方

- -xオプション: 逆引き用のショートカット

```
dig -x 203.178.141.194
```

```
=> dig 194.141.178.203.in-addr.arpa. ptr
```

▷ IPv6アドレスの場合には-nも必要

```
dig -n -x 2001:200:0:4819:280:adff:fe71:81fc
```

```
=> dig c.f.1.8.⋯1.0.0.2.ip6.int. ptr
```

- hostコマンド: 入出力をシンプルにしたdig

```
% host www.wide.ad.jp
```

```
www.wide.ad.jp has address 203.178.136.57
```

- -tオプション: RRを指定

```
% host -t aaaa www.wide.ad.jp
```

```
www.wide.ad.jp has AAAA address 2001:200:0:1001::6
```

- -nオプション: IPv6アドレスの逆引き用

```
% host -n 2001:200:0:1001::6
```

```
6.0.0.0.⋯1.0.0.2.ip6.int domain name pointer sh.wide.ad.jp.
```


付録: 典型的なnamed.confの例

```
options {
    directory "/etc/namedb";
    max-cache-size 16M; //キャッシュサーバの場合
    listen-on-v6 { any; }; // IPv6トランスポートを使う場合
};
key "rndc-key" {
    algorithm hmac-md5;
    secret "xxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxx";
};
controls {
    inet 127.0.0.1 port 953
        allow { 127.0.0.1; } keys { "rndc-key"; };
};
logging {
    channel namedlog {
        file "/var/log/named.log" versions 5 size 1M;
        severity dynamic;
        print-severity yes;
        print-time yes;
    };
    category default { default_syslog; namedlog; };
};
```

参考文献、リンクなど

□DNSのプロトコル仕様

- <http://www.ietf.org/rfc.html>
- <http://www.ietf.org/ID.html>
- IETF dnsexp wg
 - <http://www.ietf.org/html.charters/dnsexp-charter.html>
 - メーリングリスト: namedroppers@ops.ietf.org

□BIND関係

- DNS & BIND (O'Reilly)
 - 第4版が最新 (BIND 9に対応)
 - 第3版まで邦訳あり
- BIND 9メーリングリスト
 - bind9-users, bind9-workers
 - <http://www.isc.org/products/BIND/bind9.html>
- ARM (Administrator Reference Manual)
 - bind-9.x.y/doc/arm/Bv9ARM.html
- BIND 9付属のドキュメント
 - bind-9.x.y/doc/misc/