

InternetWeek 2015 T7

IPv6ネットワーク運用とトラブルシューティング

株式会社ブロードバンドタワー
國武 功一

IPv6ネットワークを構築・運用する際に
注意すべき観点について解説します
主にサーバセグメントについて解説します。

※基本的にはIPv6 onlyネットワークについては取り上げません

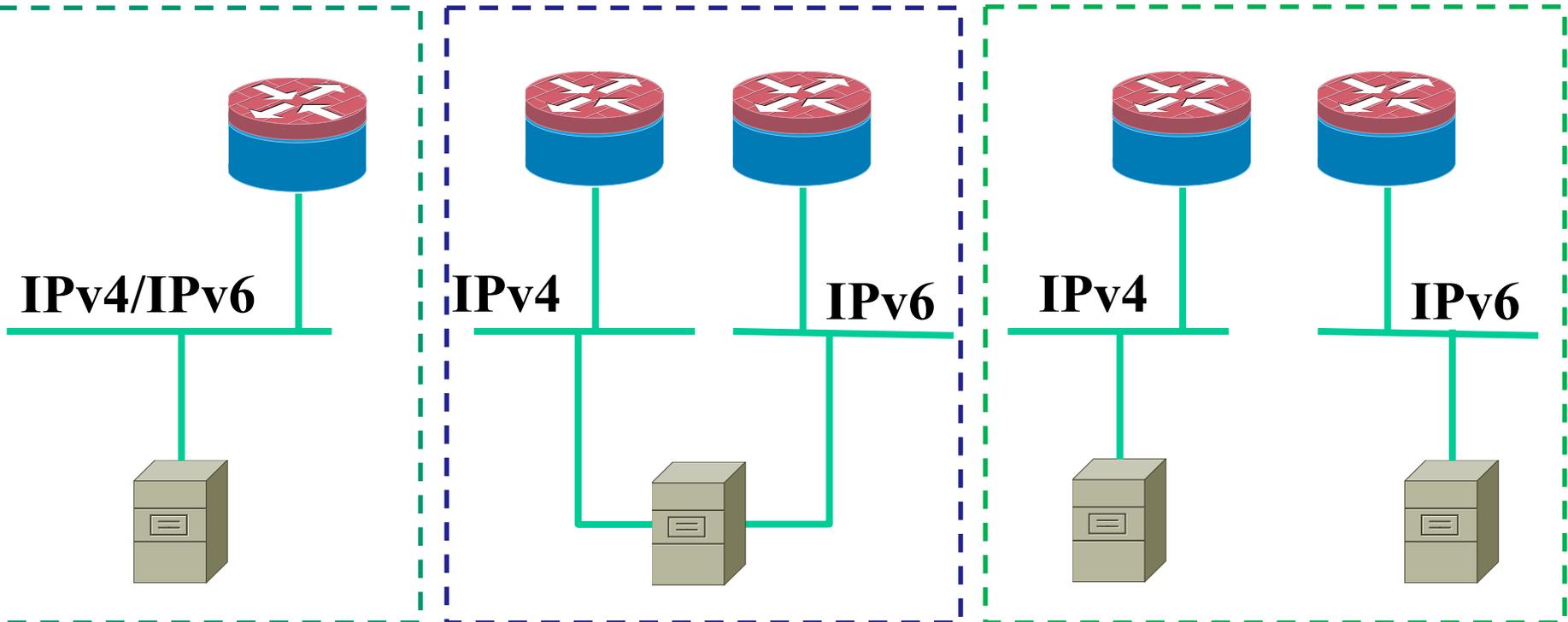
- IPv6ネットワーク概要（基本）
 - 構成例について
 - DualStack
 - Fallbackについて
- IPv6トラブル事例および防止策
 - DNS関連
 - Path MTU Discovery Blackholeその原因
- 構築時の注意点

IPv6ネットワーク概要(1)

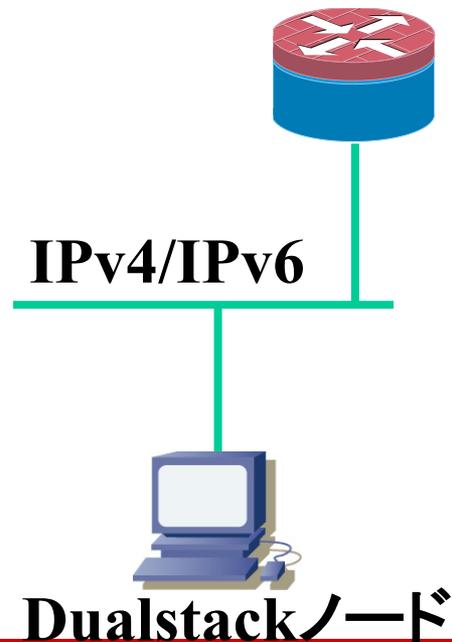
- IPv4とIPv6は別プロトコル
- サーバは、構成も経路も分けることが可能

コスト低

コスト大

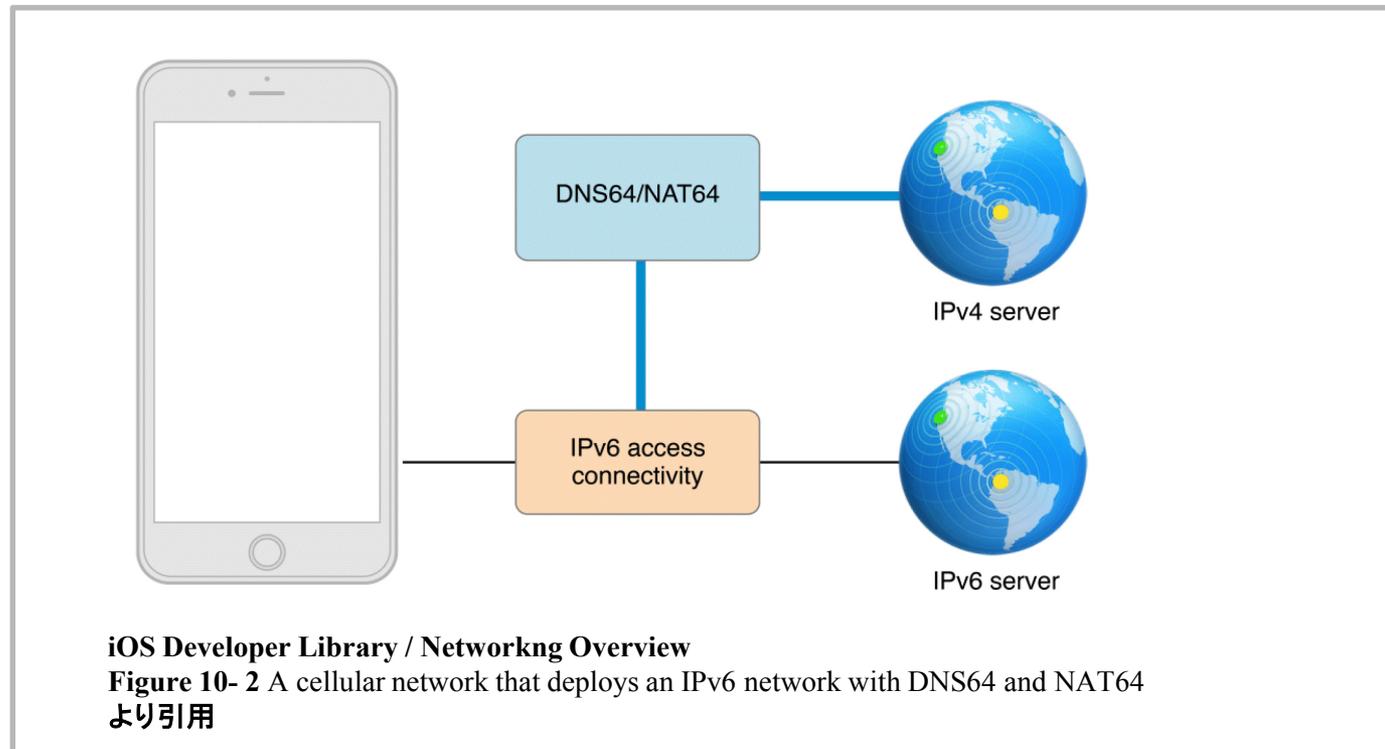


- クライアント側でのIPv6は、DualStackでの対応が多数。
- クライアントに割り当てられるIPv6アドレスはグローバルアドレスが割り当てられることが多い。



IPv6ネットワーク概要(3)

- IPv6 onlyでの運用も想定されつつある。
 - DNS64+NAT64での運用 (例:iOS9のアプリ要件 ※1)

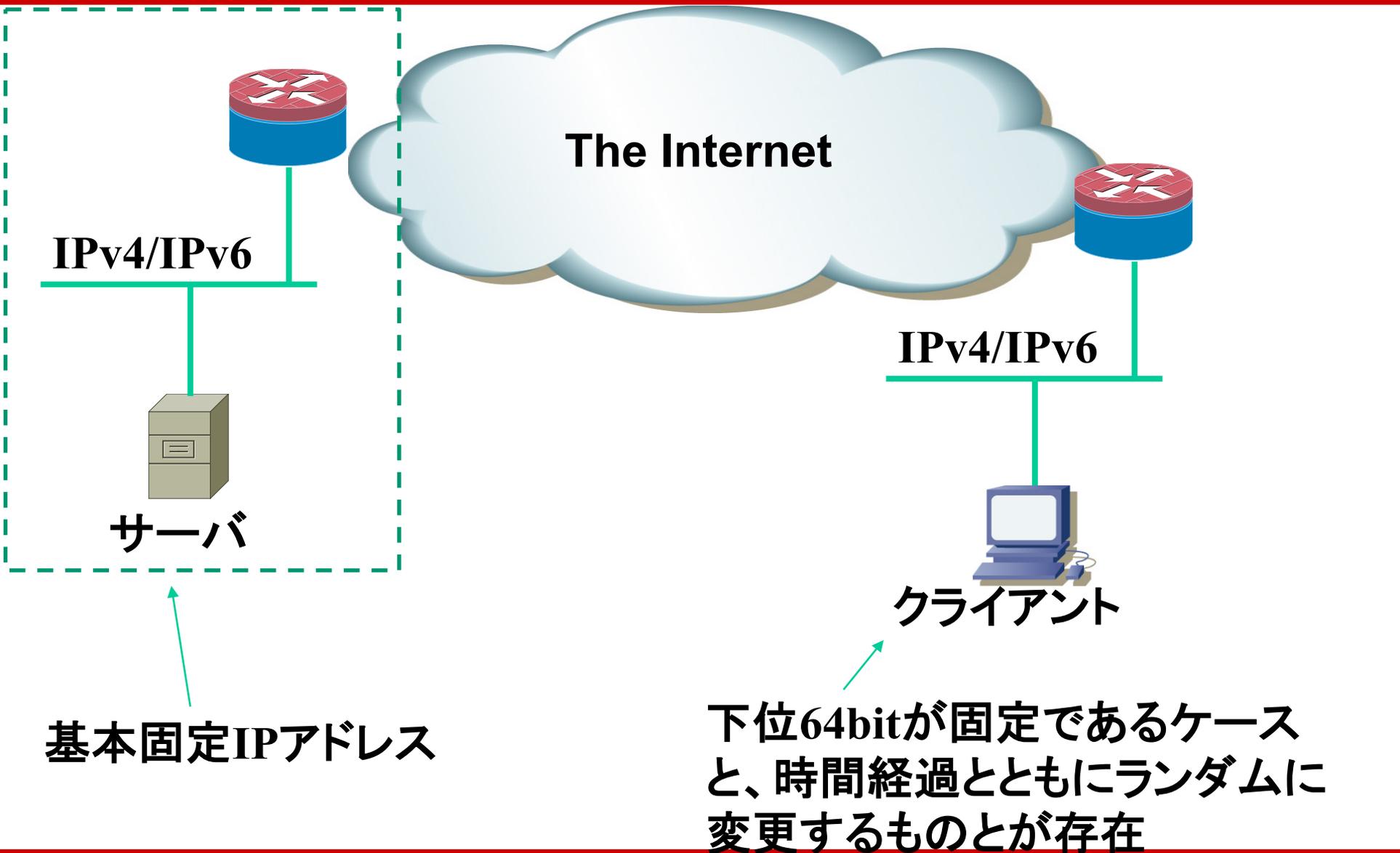


- Privacy Extension

クライアントに割り当てられるIPv6アドレスは、下位64bitが定期的にランダムに更新され、ユーザの特定が難しいように考慮されている(実装および利用されているかは、個別設定)

⇒ DNSの逆引き設定が困難であり、期待できない。このため、クライアントに対する名前ベースのACLは利用できないことが多い。

俯瞰図



- IPv4 stackとIPv6 stackの両方を実装したノードを dualstack ノードと呼ぶ
- 単一のFQDNでIPv4/IPv6サービスを提供する ケースが多い。
- FQDNを共有するケースでは、ユーザ側での フォールバックについて気をつける必要がある。

DNS権威サーバへの登録

```
:: Server
```

```
www      IN      A        192.0.2.1  
         IN      AAAA     2001:db8::80
```

IPv6 -> IPv4へのフォールバック

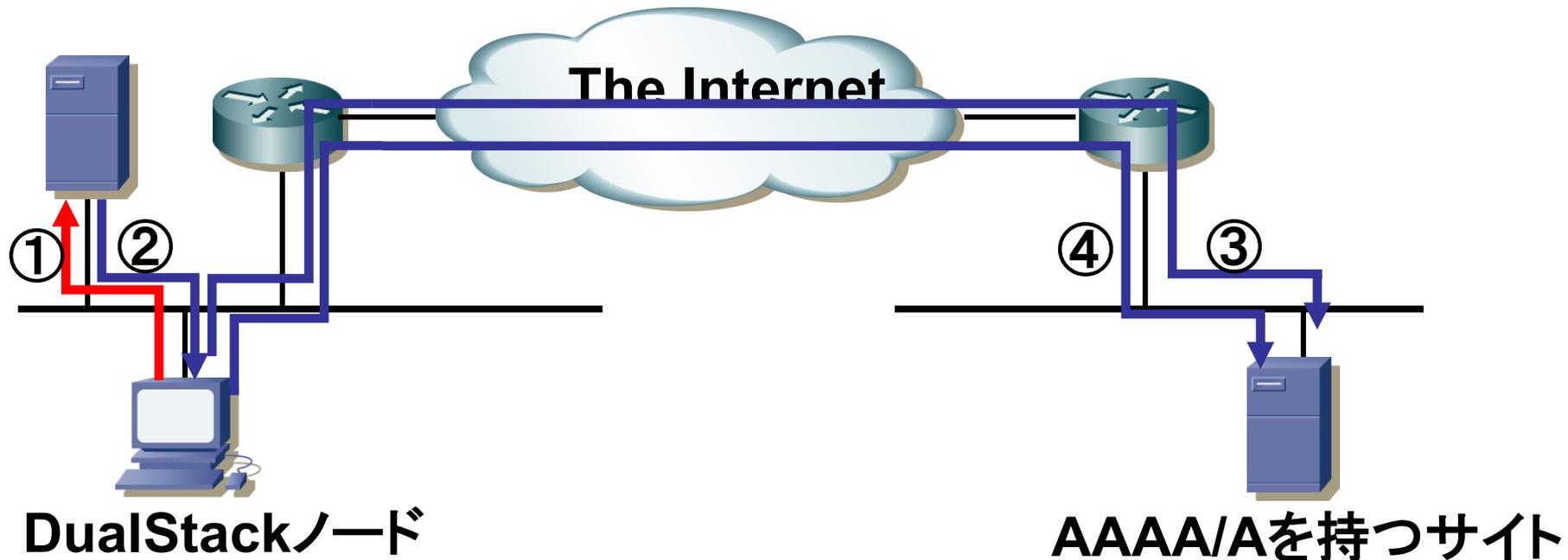
①FQDNの名前解決を行う

IPv4 transport / IPv6 transportでもどちらでもよい)

②AAAA RR, A RRが返る

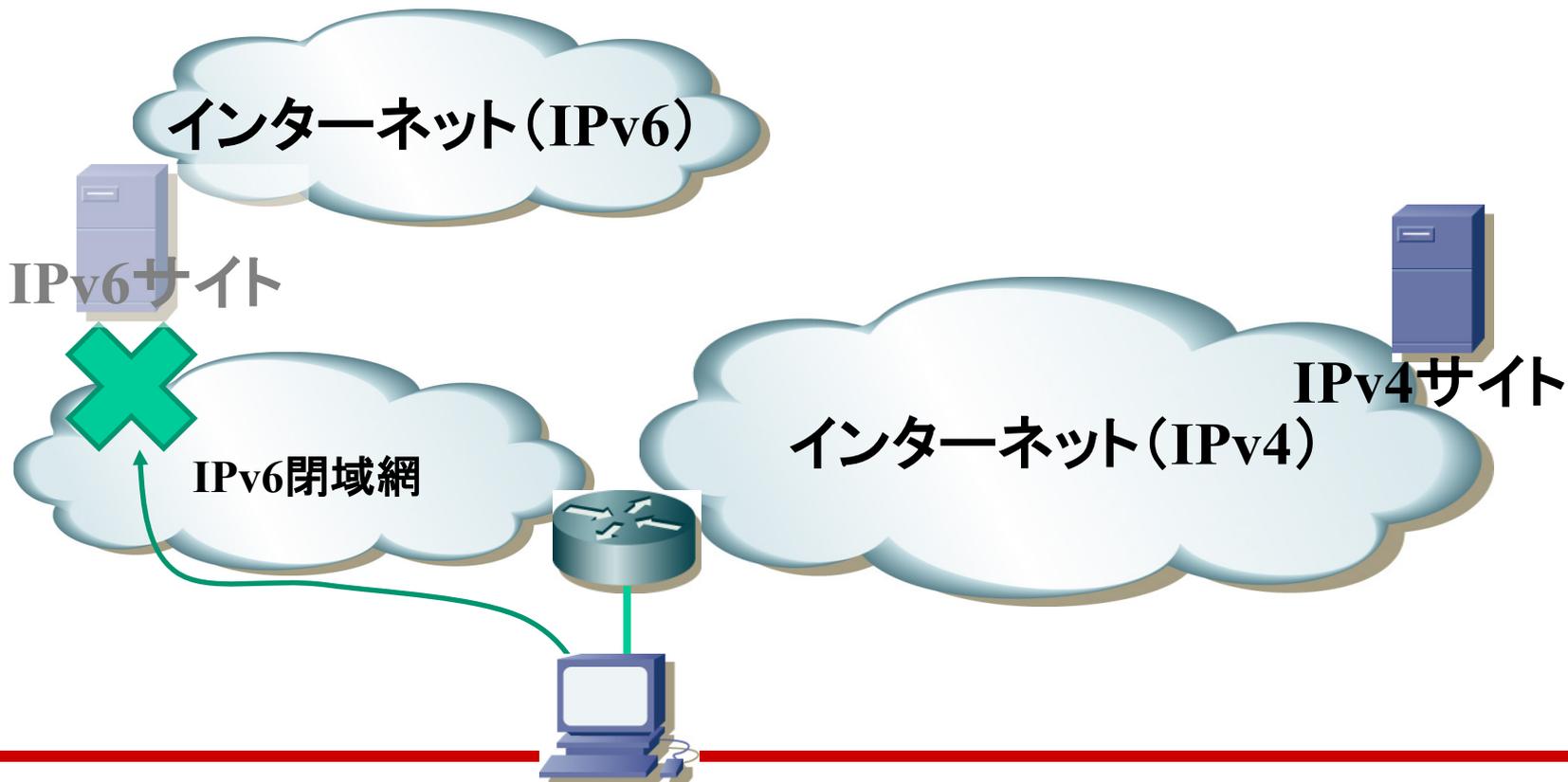
③IPv6で接続

④IPv6で接続できないと、IPv4へフォールバック



フォールバックの問題点について(1)

- IPv6閉域網フォールバック問題
 - IPv6グローバルアドレスを閉域網で利用した場合の問題点(いわゆるBフレッツ問題)
 - TCP RSTを網側から返すことで、影響を極小化



- TCPのタイムアウトが長く、ユーザへの影響が大きい
 - Happy Eyeballsによるブラウザ側での対応が進む
- Happy Eyeballs
 - 最初から、IPv4/IPv6の両方で接続を開始し、先に接続が成功した方で通信を行う。これにより、TCPのタイムアウトを伴うような事象での影響を極小化(*1)

かなり改善されてきたが、Happy Eyeballsはアプリによる対応のため、影響を受ける、受けないは実装依存

(*1)iOS9とEI Capitanでは、IPv4側に25msecの意図的なdelay

- DNS関連
- ネットワーク
- Path MTU Discovery Blackhole問題

- 事象
 - 支店からウェブアクセスすると早い。本店からアクセスすると、妙に遅い。
- 原因
 - サーバの再構築後、IPv6アドレスの付与を忘れ、AAAAを残したままだった(フォールバック問題)
 - 支店にはIPv4環境しかなく、本店には、IPv4/IPv6の接続性があり、IPv6から、IPv4へのフォールバックが発生していた。

IPv6アドレスの付与漏れ

:: Server

www	IN	A	192.0.2.1
	IN	AAAA	2001:db8::80

移行前にはついていたアドレス

そもそもIPv6アドレスに対して、監視がなされていなかったのも問題
Happy Eyeballs対応のブラウザでは顕在化しづらい。

- サーバの構成変更、移行時には、そもそも既存でIPv6アドレスの利用がないかどうかをチェック
- チェックポイント
 - サーバにIPv6アドレスが付いていないか
 - 実際には付与の有無だけでは判断できない
 - FQDNにAAAA RRが登録されていないか

- 事象
 - クラウドのAPI叩いている機能を使うと重い
 - sshでログインする時、妙なひっかかりがある
- 原因
 - Glibc2.6以降を使っている場合のLinuxのリゾルバの挙動と、Firewallとの総合作用

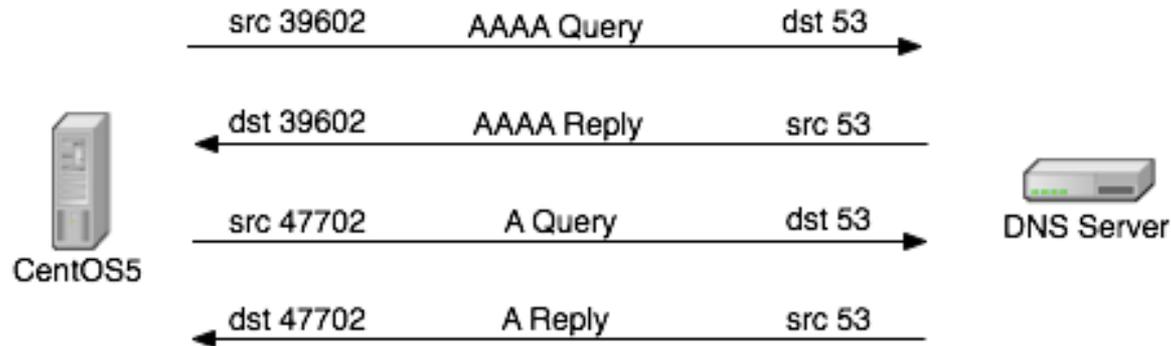
- クエリ順序はOSで異なる
 - AAAAクエリを先に実施するOS
 - Windows XP、Linux
 - Aクエリを先に実施するOS
 - Windows Vista、Windows 7、FreeBSD、Mac OS X

InternetWeek 2010 北口氏資料より一部抜粋 (p.64)

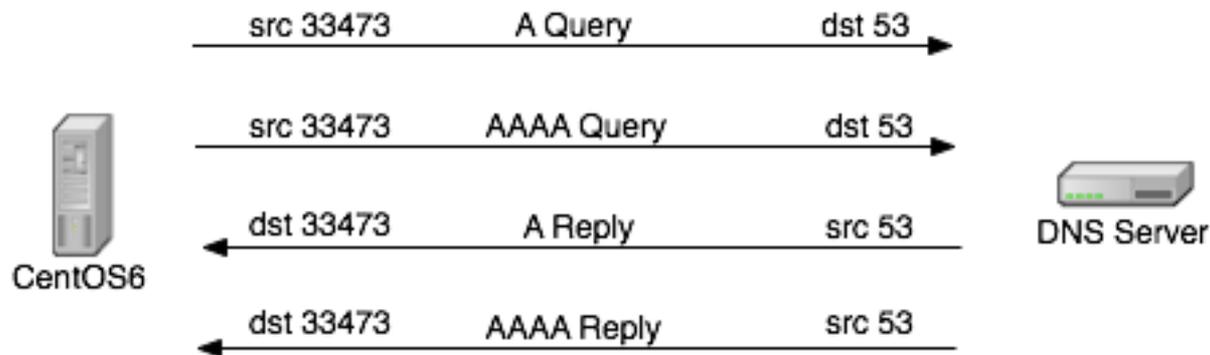
<http://www.nic.ad.jp/ja/materials/iw/2010/proceedings/s2/iw2010-s2-01.pdf>

が、Glibcのバージョンによって...

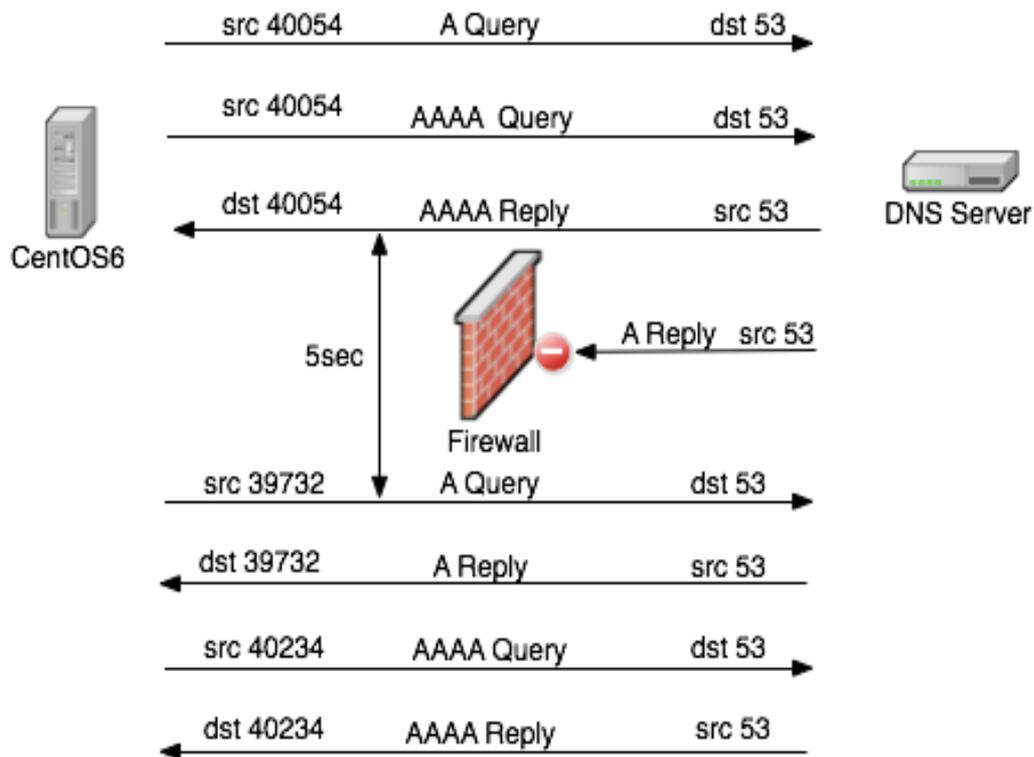
- RHEL5/CentOS5



- RHEL6/CentOS6 and so on.



基本的にはよい方向だが...



一部のファイアウォールの実装では、同一ポートからのクエリを再送(同一のセッション)とみなし、結果返信が落とされてしまうものがある

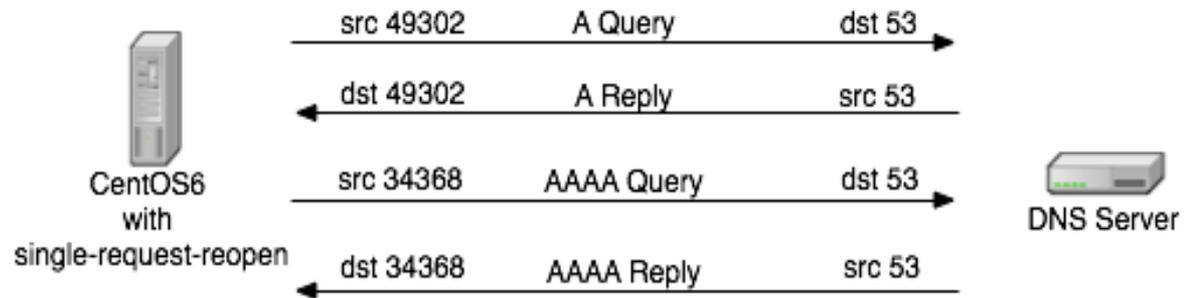
この問題の罪なところ

- 名前は最終的に引ける
- 若干遅いぐらい(標準設定で5秒でfallback)
 - options timeout:1 なら、もっと短い(そして発覚しづらい)
- 最近のサーバはAPI連携で、DNSを引くことも
 - 普通にクライアントとして使われる場合には、DNSの結果はキャッシュされないこともあり、ユーザの1リクエストに対して、複数回APIを叩くと.....

single-request-reopenを設定する

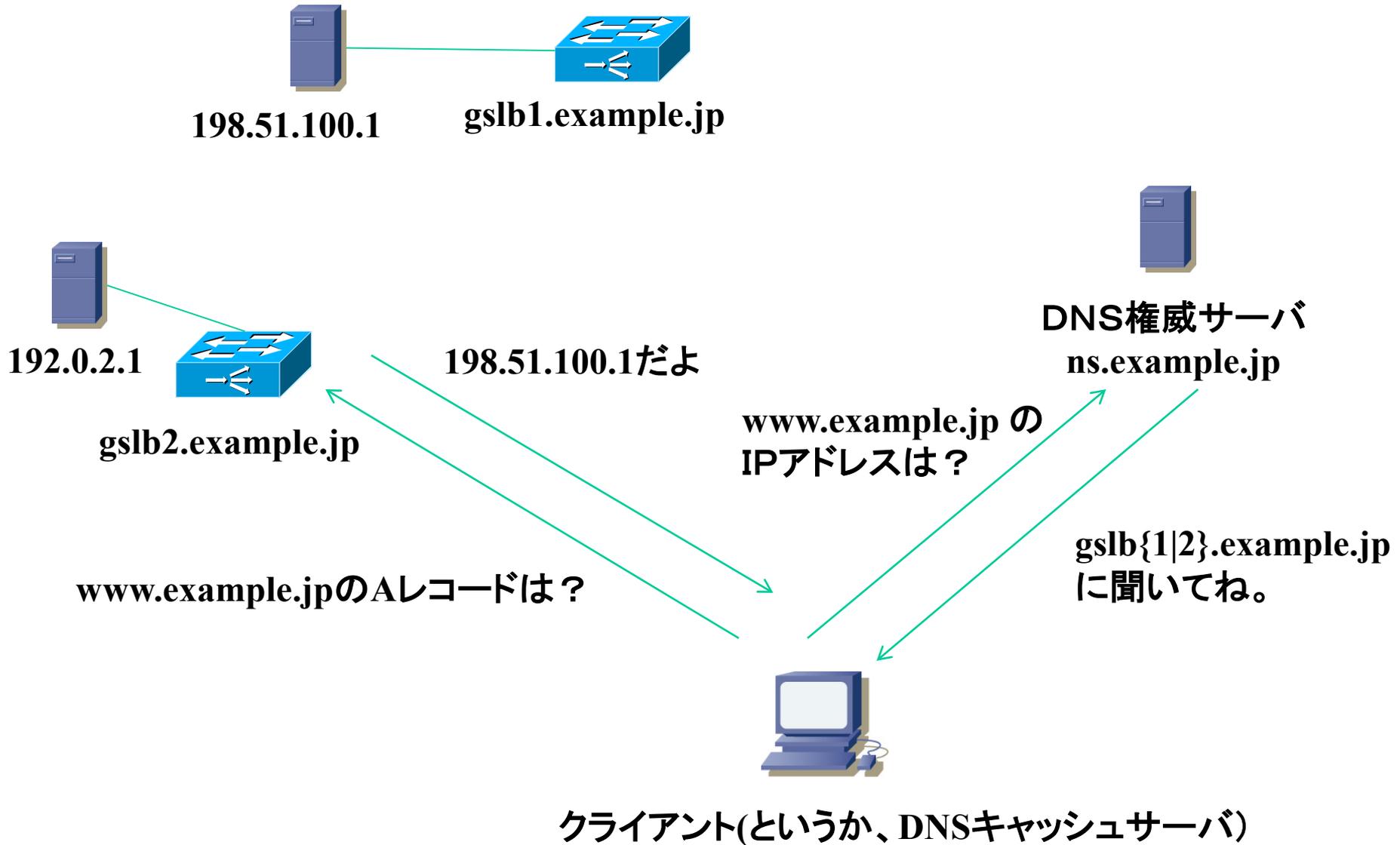
- /etc/resolv.conf にオプションとして設定すると、クエリ毎にポートを変えるようになる(socketを作り直す)

```
search example.jp
nameserver 2001:db8:0001::53
nameserver 2001:db8:ffff::53
options single-request-reopen
```



- 事象
 - よくわかんないけど、重い
- 原因
 - ある事例では、GSLBなどが、AAAAに応答せず、タイムアウトすることで、AAAAのQueryを投げるクライアントからのアクセスが結果的に遅くなる。
 - 導入前に、Aレコードなどしか利用を想定していない、もしくはテストをしていない。

GSLBのざっくりとした仕組み

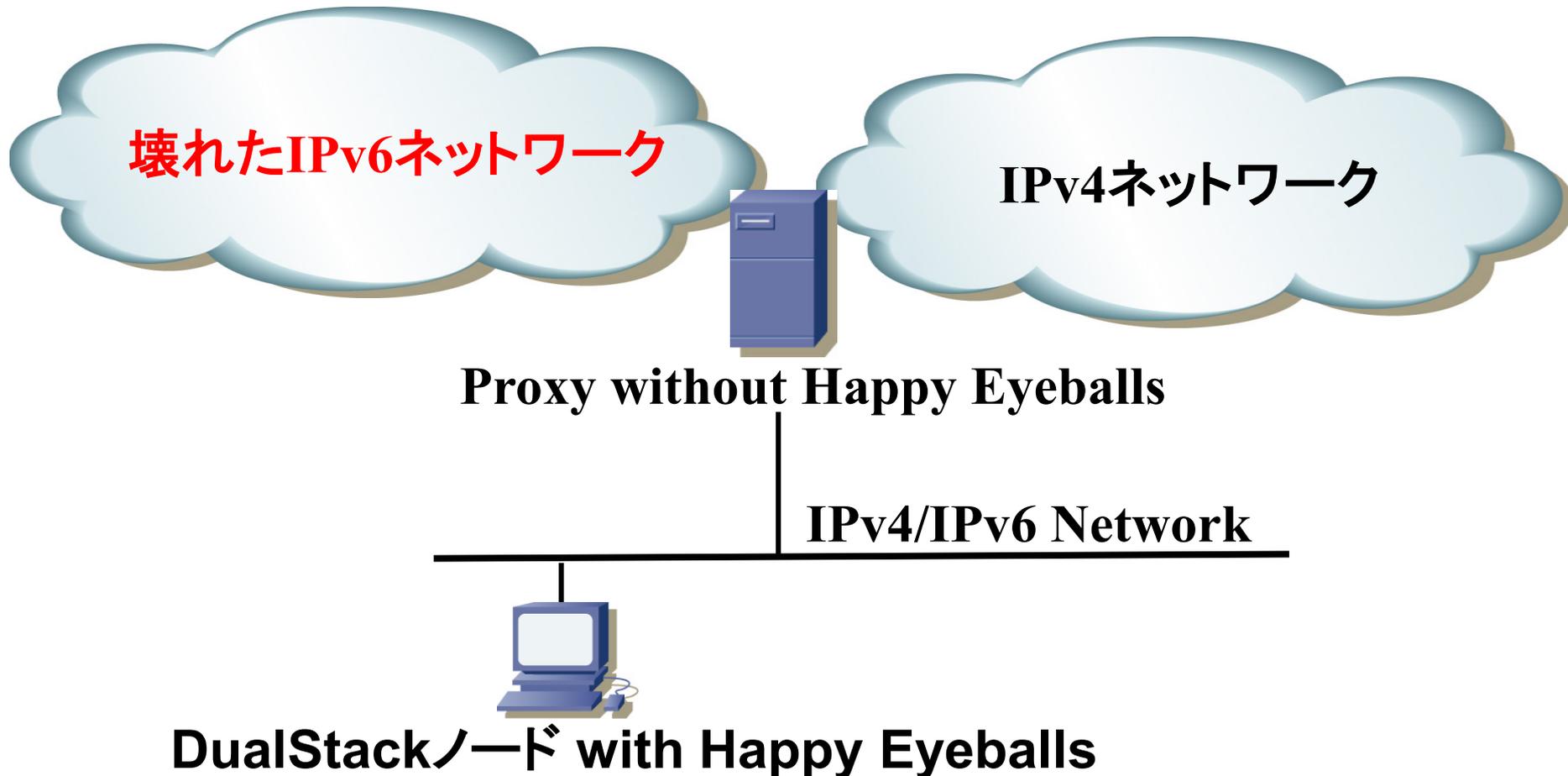


- 事象
 - ある日、ULAを使っているネットワークで、突然タイムアウトの嵐。
- 原因
 - ULAに関する逆引きリクエストが Locally Served DNS Zonesの設定漏れで、IANA管理のサーバなどに聞きに行っていた。これが、IANA管理のDNS権威サーバの障害などで、タイムアウトを起こし障害へ発展。
 - Locally Served DNS Zones設定漏れに起因する障害 (RFC6303)

- 設定不備がほとんど
 - DNS権威サーバおよびDNSキャッシュサーバに対する知識の欠如
 - メーカー側、ユーザ側
 - IPv6サービスを提供していることが共有されない、またされ続けない。
 - IPv6でのサービスレベルが、IPv4のものに比べて、低くなってしまっている(積み重なっている運用経験が、活かされない)
 - 単純なテスト不足

- DNS関連
- ネットワーク
- Path MTU Discovery Blackhole問題

- Happy Eyeballs Killer



- Squidは現時点で、Happy Eyeballs をフル実装する予定はないと表明している。
- Anti-Virusソフトウェアで、Proxy ベースの実装があるため、該当してしまわないかに注意

- Firewall内蔵のAnti-Virus Softwareには注意！
 - 意図的に標準でIPv6トラフィックをすべて遮断しようとするものが存在（しかも実際は遮断できていなくて、問題を引き起こす）

Ciscoでは、default でRAを投げます

RAを完全に抑制するには

```
ipv6 nd ra supress
```

だけでは足りなくて

```
ipv6 nd ra supress all
```

と書く必要があります。

“all” をつけないと、定期的なRA送出手は抑制されるものの、RS(Router Solicitation)を受け取ると、RAを送出してしまふ。

従来の実装では、RSは基本的にnodeが I/F を up した時にしか流れない(*1)ので、このRAについてのアドレスを利用すると、valid lifetimeが過ぎたあとに通信ができなくなる危険性がある(なにも設定変更していないと、30日後)

http://www.cisco.com/c/en/us/td/docs/ios/ipv6/command/reference/ipv6_book/ipv6_07.html

- 古いIOSでは“all”がなく、下記のようなACLをI/Fに適用することで、フィルタリングする必要がある。

```
ipv6 access-list RS-Filter  
deny icmp any any router-solicitation  
permit ipv6 any any
```

下記より引用

シスコサポートコミュニティ

「IPv6 RAの Suppress動作について」

<https://supportforums.cisco.com/ja/document/100306>

- DNS関連
- ネットワーク
- Path MTU Discovery Blackhole問題

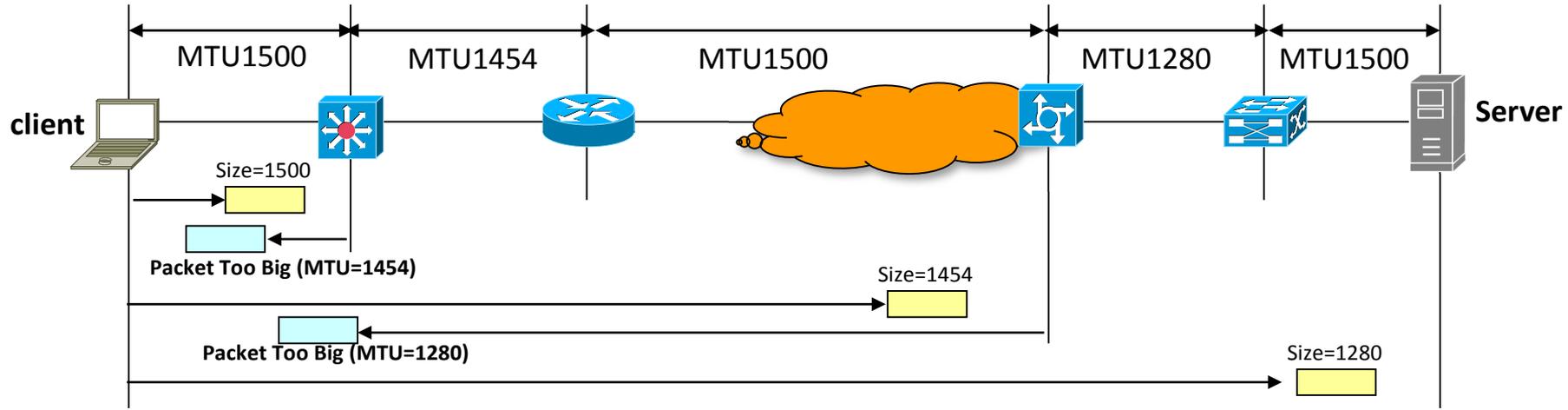
Path MTU Discovery Blackhole

- バグに起因しないネットワークトラブルのほとんどが、Path MTU Discovery Blackhole問題

Path MTU Discoveryおさらい

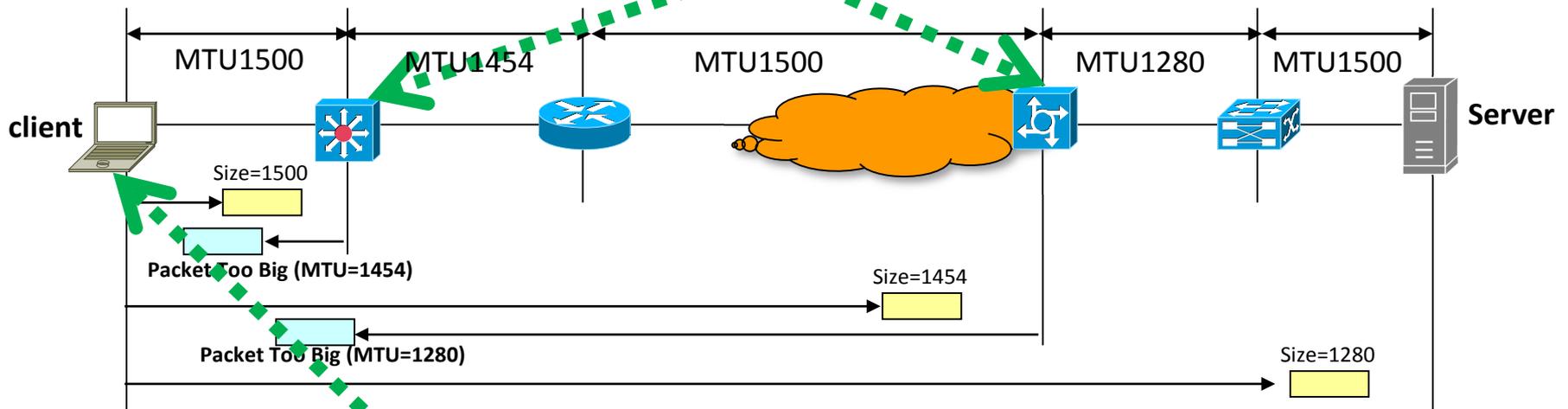
- IPv6 では中継ノードでフラグメントしない(始点ノードが実施)
 - IPv4 ではルータ等の中継ノードがフラグメントを実施
 - 送信パケットに対する ICMPv6 Error Message を受信時、MTU を変更
 - 最初のリンクのMTU が初期値
 - ICMPv6 Packet Too Big Message 受信時、始点ノードでフラグメントして再送
 - IPv6最小MTU は、1280byte
 - L2 SWのMTUにひっかかった場合は破棄される
 - Path MTU Discovery の実装が難しいノードは 1280byte 固定

Path MTU Discoveryとは(2)



Path MTU Discoveryとは(3)

Too big作る人！
(転送先のMTUが小さい)



Too bigを受け取る人！
(大きなデータを送ってるノード)

Blackholeの主な原因

1. Too big パケットが作れない
2. Too bigパケットが受信・転送できない

Too big 受け取るのはだれ？

- コンテンツを送信する側
 - ウェブサーバ
 - メール送信者(大きな添付ファイルとか)
 - Dropbox的ななにか

PMTUD Blackholeなぜ困る？

- IPv6のパケットは、IPv4で言えば、すべてDFビットが立っているパケット。つまり経路上のルータがパケットをフラグメントすることは禁止されており、PMTU Discoveryが動作することによるパケットの再送を期待している。

Too bigが届かないと、通信ができない！

※なおTCPのセッションは張れるため、前述したHappy Eyeballsでは対処できない

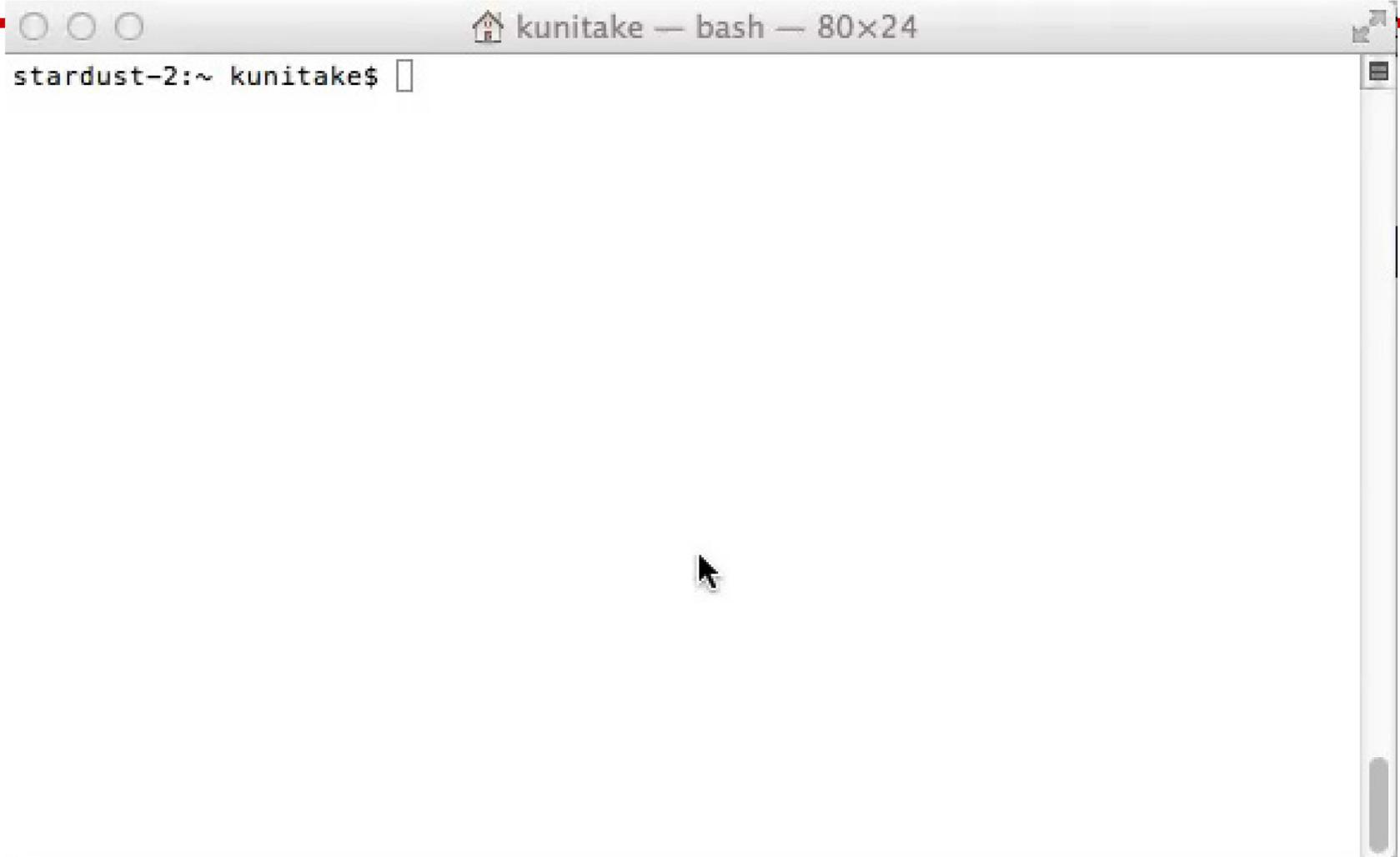
Too bigを必ず届ける、受け取る！

or/and

Too bigを発生させない！

がIPv6通信には必須

PMTUD Blackhole demo



A terminal window with a title bar. The title bar contains three window control buttons (minimize, maximize, close) on the left, a home icon followed by the text 'kunitake — bash — 80x24' in the center, and a maximize button on the right. The terminal content shows the prompt 'stardust-2:~ kunitake\$' followed by a cursor. A mouse cursor is visible in the center of the terminal area.

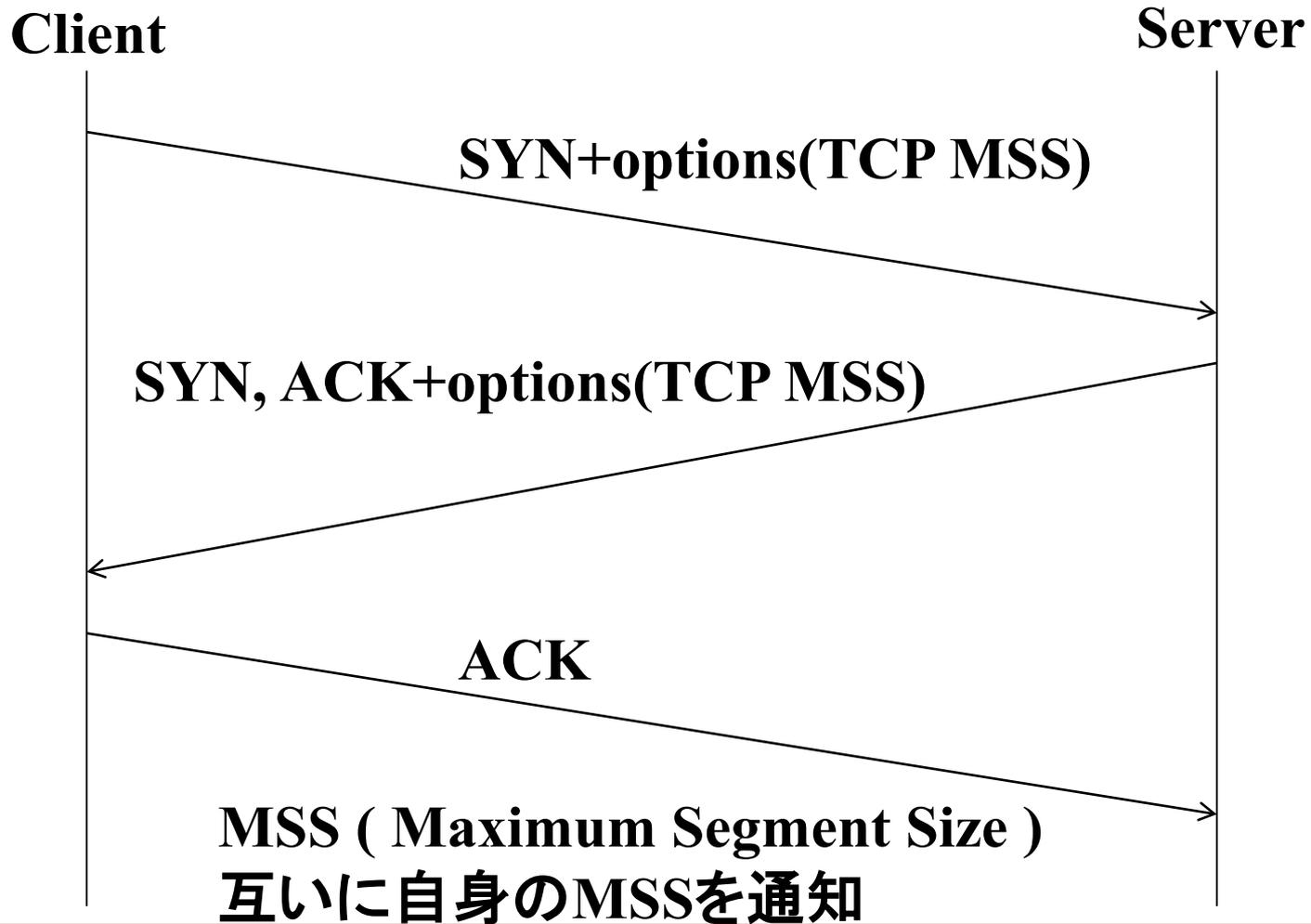
```
stardust-2:~ kunitake$
```

- MTUが小さくなる環境構築
 - クライアント環境で以下を実行しテスト

```
# ifconfig en0 mtu 1280
```

**意図的にTCP MSSによる調整が発生させる。
これで問題解消する場合は、
Path MTU Discovery Blackholeが原因**

TCP 3way handshake復習



起きてしまったら、ここを疑え！

- L3's icmp rate limit
 - L3装置では、ICMPに関してレートリミットがかかっているものがあり、リミットを超えると Too bigを返せなくなる
- Firewall Policy
 - 本来通信に必要なICMPv6パケットまで落としてしまって、通信障害を発生させてしまっていないか
- LB構成でToo bigがちゃんとエンドに届くか
- ネットワーク構成
 - Anycastを利用していた場合、too bigが適切なサーバに転送されるか

ここを疑え！

- 頑張っちゃって link local addressのみでネットワーク作り、**かつ**異なるMTUサイズを混ぜていないか

RFC4291: Routers must not forward any packets with link-local source or destination addresses to other link.

- IPS/UTMやステートを見ないパケットフィルタリング

補足: Firewallポリシーについて

- 実はFirewallのポリシーでは、事実上、Too bigは落とせない(フロー上、自動的に許可される)

	Service	Action
8	ICMP6 Packet Too Big ICMP6-ANY	
	ANY	

なんと、こんな設定書いてもToo bigは落とせない...

-A INPUT -m state ¥

--state ESTABLISHED,RELATED ¥

-j ACCEPT

RELATED

meaning that the packet is starting a new connection, but is associated with an existing connection, such as an FTP data transfer, or **an ICMP error.**

```
[00001] 2014-10-17 21:00:00 [Root]system-critical-00436: Large ICMP packet! From 2001:db8:ffff::117 to 2001:db8::80, proto 58 (zone Untrust, int ethernet0/1). Occurred 6 times.
```

- [ScreenOS] Large Size ICMP Packet (size > 1024) in IPv6 environment.

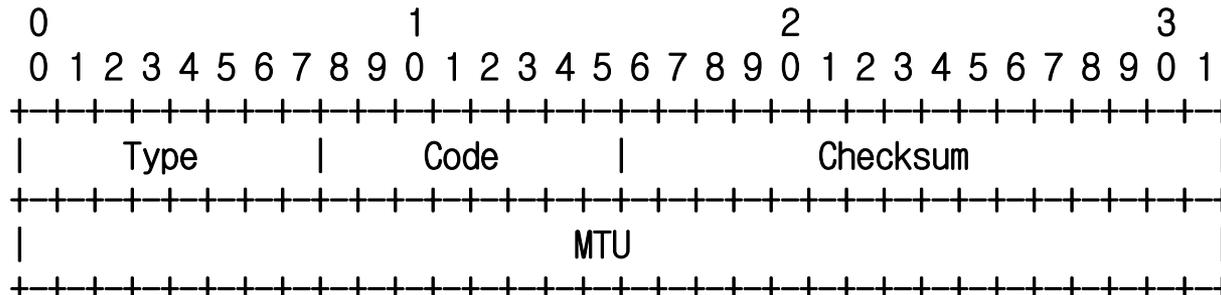
<http://kb.juniper.net/InfoCenter/index?page=content&id=KB26473&actp=RSS>

(<http://juni.pr/QJCruH>)

多くのICMPパケットは大きくないため、1024バイト以上のICMPパケットを攻撃パケットや Loki (ICMP Tunnel)の通信などとみなす。

なぜひっかかるのか？

3.2. Packet Too Big Message

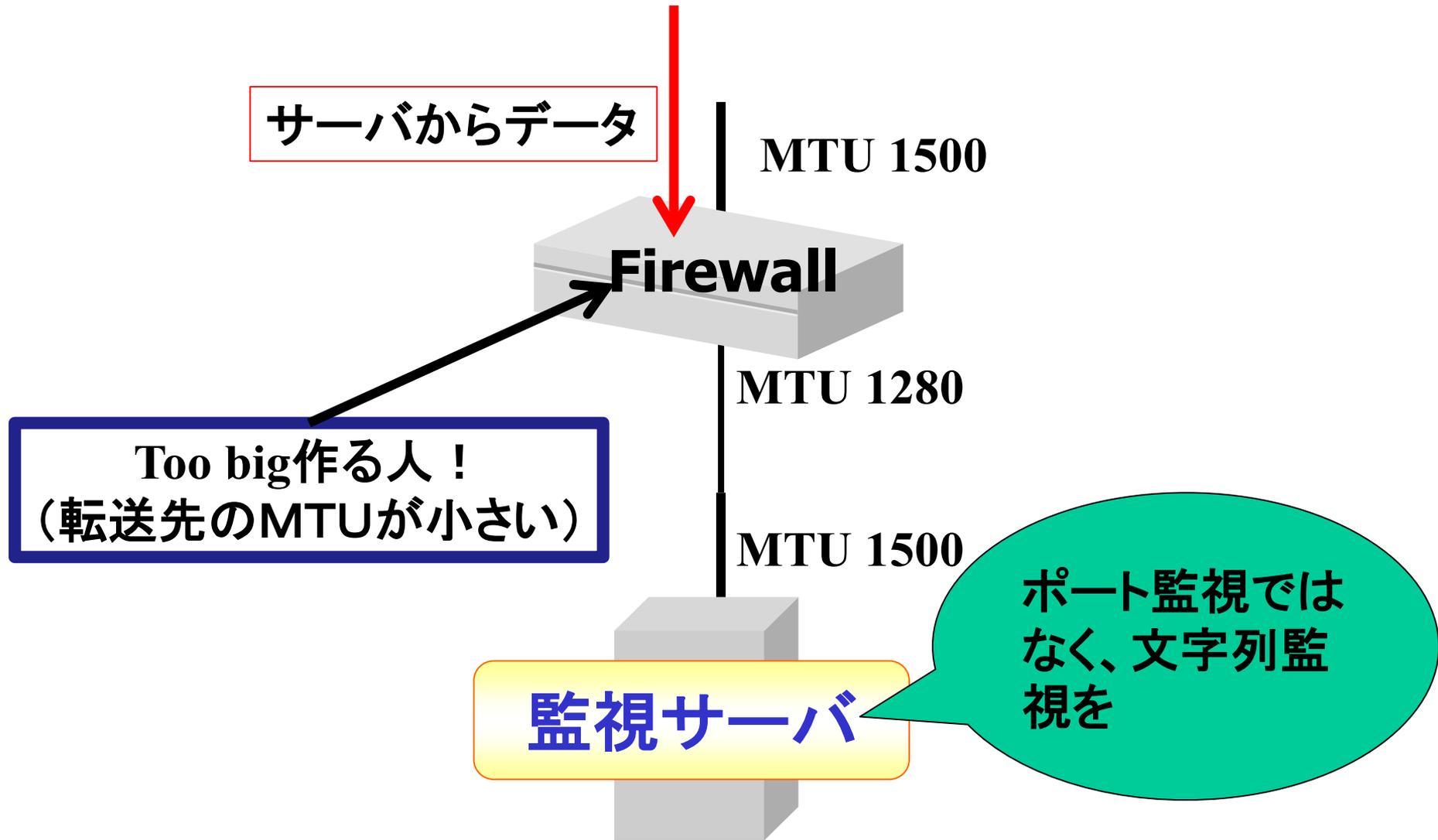


As much of invoking packet
as possible without the ICMPv6 packet
exceeding the minimum IPv6 MTU [IPv6]

- 1280byte以下であることは仕様で決まっているが、どこまでパケットを頑張って詰め込むかは、実装依存

- Path MTU Blackhole問題対策
 - サーバセグメントのMTUよりもバックボーンのMTUを小さくしない
 - Too big を適切に転送できる構成であるかに注意する。できないなら、サーバのMTUは1280とするか(UDPを利用していないケース)、使っていないなら、適切にtoo bigを転送できるネットワーク構成に変更
 - ステートをみないパケットフィルタリングを利用しているのであれば、Too bigを通すように設定する。

サーバ環境に対する模擬テスト環境



Q&A?