

Internet Week 2016 T2 IPv6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

本プレゼンテーションに関して



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。

Agenda



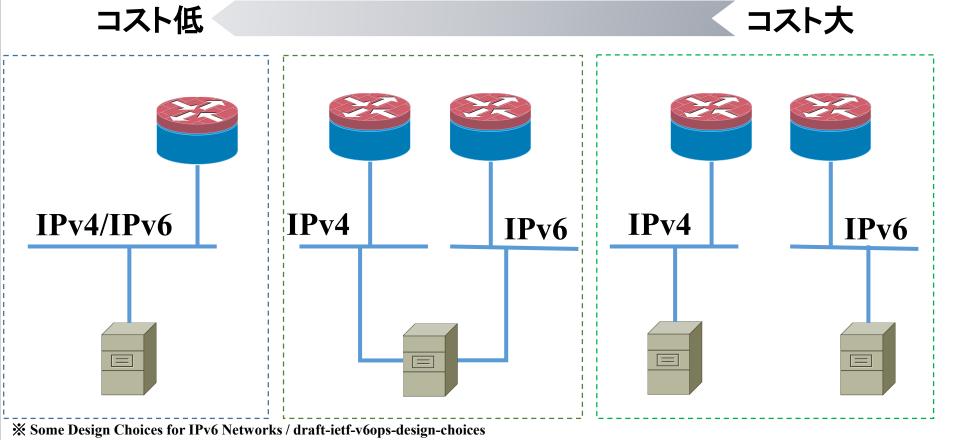
- IPv6ネットワーク概要(基本)
 - 構成例について
 - DualStack
 - Fallbackについて
- IPv6よくある誤解
- IPv6トラブル事例および防止策
 - DNS関連
 - Path MTU Discovery Blackholeその原因
- ■構築時の注意点



IPv6ネットワーク概要(1)



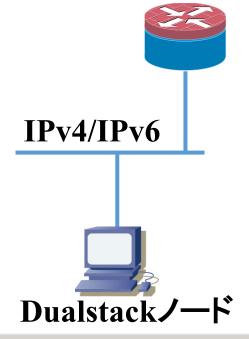
- IPv4とIPv6は別プロトコル
- サーバは、構成も経路も分けることが可能



IPv6ネットワーク概要(2)



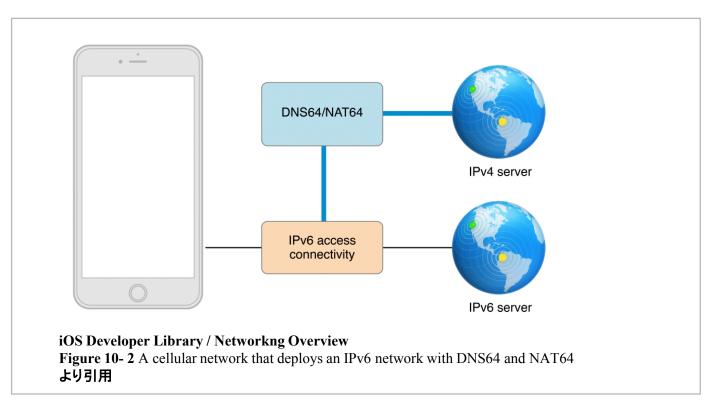
- クライアント側でのIPv6は、DualStackでの対応が多数。
- クライアントに割り当てられるIPv6アドレスはグローバルアドレスが割り当てられることが多い。



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)



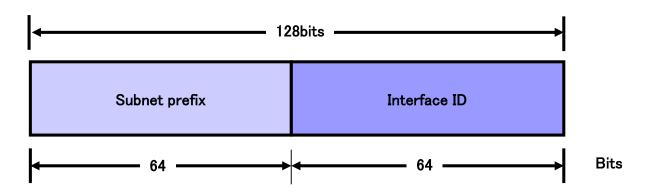
X1 http://goo.gl/0USFlz

IPv6ネットワーク概要(4)



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べ一スのACLは利 用できないことが多い。

Privacy Extensionの実例



```
1. bash

17:24:11 kunitake@stardust $ ifconfig en0
en0: flags=8963<UP,BROADCAST,SMART,RUNNING,PROMISC,SIMPLEX,MULTICAST> mtu 1500
    ether 00:00:5e:00:53:0f
    inet6 fe80::200:5eff:fe00:530f%en0 prefixlen 64 scopeid 0x4
    inet6 2001:dc2:cafe:2:200:5eff:fe00:530f prefixlen 64 autoconf
    inet6 2001:dc2:cafe:2:d993:6ace:f62d:4fa4 prefixlen 64 autoconf temporary
    inet 169.254.34.205 netmask 0xffff0000 broadcast 169.254.255.255
    nd6 options=1<PERFORMNUD>
    media: autoselect
    status: active

17:24:37 kunitake@startdust $
```

Modified EUI-64 と呼ばれるMACアドレス由来のアドレスとは別に temporary とついたランダム生成されたアドレスが付いている。

USでの携帯会社の構成



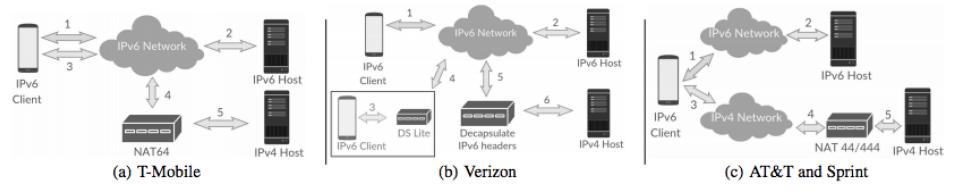
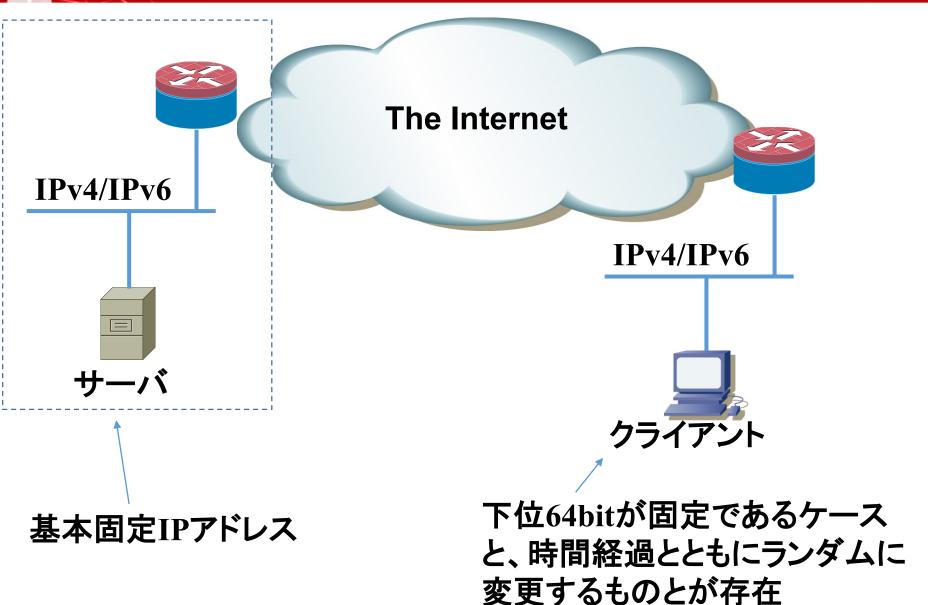


Figure 1: IPv6 infrastructure deployment in different cellular carriers in the US.

- T Mobileは、IPv6対応端末におけるIPv4アクセスに関しては 464XLATを選択。基本的に IPv6 only
- Verizon は、LTEネットワークでIPv6対応端末にはDualstack を選択。IPv6対応端末におけるIPv4アクセスに関しては DS-Lite でトンネリング(網はIPv6)
- AT&T and Sprint L. DualStack(IPv4LNAT44/444)





DualStackについて



- 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で多い。
- 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

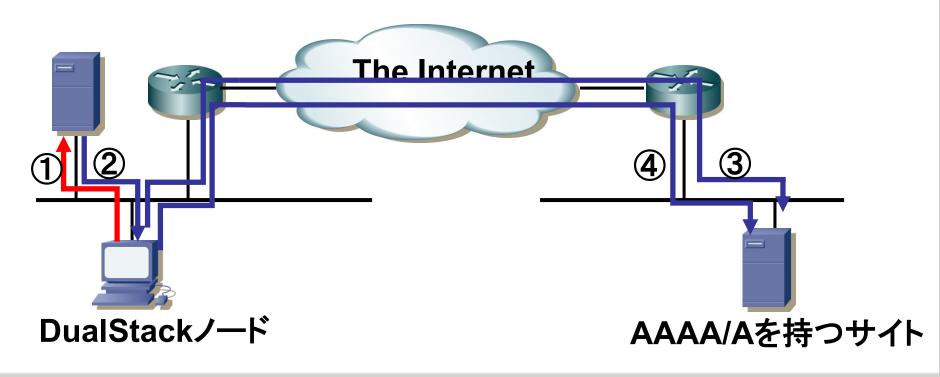
IN AAAA

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



フォールバックの問題点について(2)



■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な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

Happy Eyeballs (RFC6555) (1)



```
DNS Server
                             Client
                                                      Server
  1. | <--www.example.com A?----|
  2. | <--www.example.com AAAA?--|
  3. |---192.0.2.1----->|
  4. |---2001:db8::1---->|
 5. I
  6. I
                                 |==TCP SYN, IPv6===>X
  7. |
                                 ==TCP SYN, IPv6==>X
                                 ==TCP SYN, IPv6===>X
  8. |
  9. |
10. |
                                 |--TCP SYN, IPv4---->|
                                 |<-TCP SYN+ACK, IPv4----|</pre>
11. |
12.
                                 |--TCP ACK, IPv4---->|
```

Figure 1: Existing Behavior Message Flow

Happy Eyeballs (RFC6555) (2)



```
DNS Server
                             Client
                                                     Server
  1. | <--www.example.com A?----|
  2. | <--www.example.com AAAA?--|
  3. |---192.0.2.1----->|
  4. |---2001:db8::1---->|
  5. I
  6. |
                                |==TCP SYN, IPv6===>X
  7. |
                                |--TCP SYN, IPv4---->|
  8. |
                                |<-TCP SYN+ACK, IPv4----|</pre>
                                |--TCP ACK, IPv4---->|
  9. |
 10. |
                                |==TCP SYN, IPv6===>X
```

Figure 2: Happy Eyeballs Flow 1, IPv6 Broken

Happy Eyeballs (RFC6555) (3)



```
Client
DNS Server
                                                     Server
  1. | <--www.example.com A?----|
  2. | <--www.example.com AAAA?--|
  3. |---192.0.2.1----->|
  4. |---2001:db8::1---->|
  5. I
                                |==TCP SYN, IPv6====>|
  6. I
 7. |
                                |--TCP SYN, IPv4---->|
  8. |
                                |<=TCP SYN+ACK, IPv6====|
  9. 1
                                |<-TCP SYN+ACK, IPv4----|</pre>
10. 1
                                |==TCP ACK, IPv6=====>|
                                |--TCP ACK, IPv4---->|
11. |
                                |--TCP RST, IPv4---->|
12. I
```

Figure 3: Happy Eyeballs Flow 2, IPv6 Working

(*1)iOS9 and EI Capitan has intentional 25msec delay to IPv4.

フォールバックの問題点について(3)



■QUIC でどうなる?

- ●QUICは、UDPベース
- ●TCP RST での救済は不可。UDPベースのアプリにも、Happy Eyeballs 相当の実装がほぼ必須になると思われる。
- Squid など、QUICに対応していない Proxy サーバでは、80(UDP), 443(UDP) 宛のパケットが来たら、iptables などで port-unreach を返すことがノウハウとして紹介されている(*1)

(*1) Block QUIC protocol http://wiki.squid-cache.org/KnowledgeBase/Block%20QUIC%20protocol





■ IPsec は標準装備でよりセキュアに!

IPsec の実装はオプションではなく、かつて必須になっていたがが、現状はIPv4と同じくオプション扱いとなった(RFC 6434)また、実装が必須であったときでも、利用が必須であったことはない。

RFC 6434 (IPv6 Node Requirements)

Previously, IPv6 mandated implementation of IPsec and recommended the key management approach of IKE. This document updates that recommendation by making support of the IPsec Architecture [RFC4301] a SHOULD for all IPv6 nodes.

IPv6よくある誤解 (Cont)



■ IPv6 は攻撃が少ないから安全

すでに IPv6 端末をターゲットにした攻撃は観測されている。 IPv4で可能であった攻撃は、その多くはIPv6でも可能。

逆に危険になるという意見もありますが、IPv4 と同じように守ることも可能。過度に恐れることはない(*1)

(*1) RFC 4942 Increased End-to-End Transparency https://tools.ietf.org/html/rfc4942#section-2.3

IPv6よくある誤解 (Cont)



■ iOSでは IPv6対応必須!

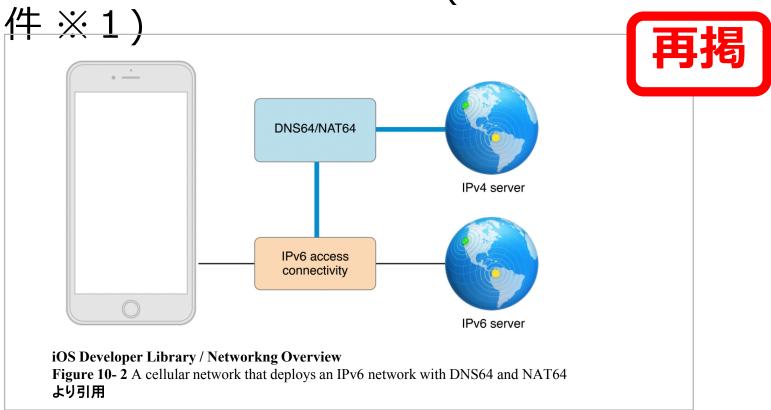
v6only ネットワーク(DNS64+NAT64)からでもきちんと動作することが求められるようになったのは本当。 ただ、IPv6通信が必須になったわけではない(アプリ <-> サーバ通信があるようなアプリで、サーバ側のIPv6対応は求められていない。

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



X1 http://goo.gl/0USFlz

IPv6よくある誤解 (Cont)



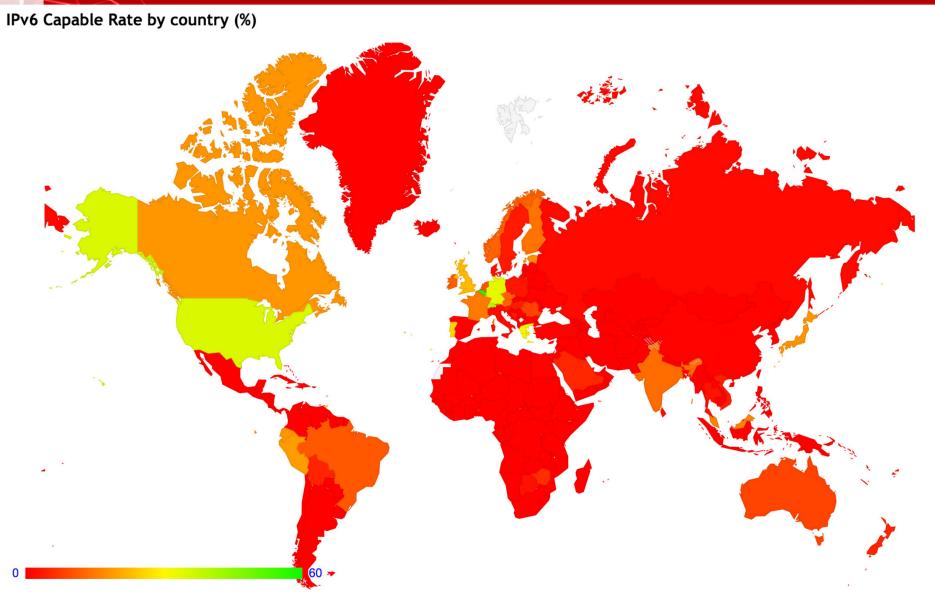
■ IPv6なんて全然流行ってないし、使われて いない

こうした実感のない日本ですら、以前からサービスの裏側で IPv6 が使われている(ひかり電話, ひかり TV, VPNサービス など)

世界的に IPv6への対応が粛々と進みつつある

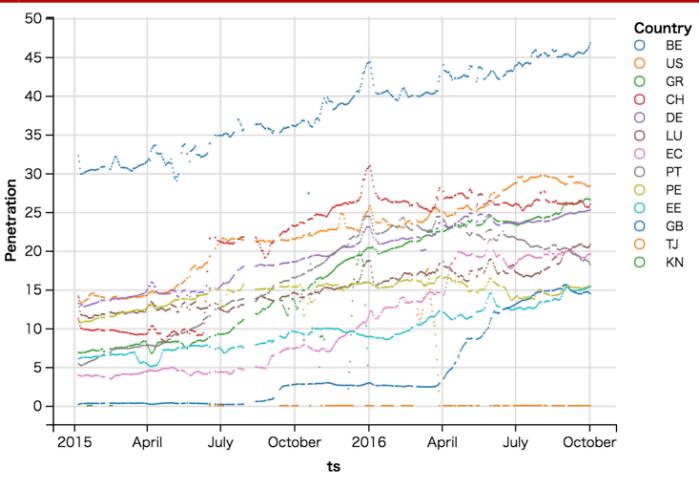
IPv6 Measurement Maps





Google's IPv6 Penetration for contries





Google's IPv6 Penetration for countries that have exceeded a minimum cf http://mail.coote.org/ipv6/

Belgium





Belgium

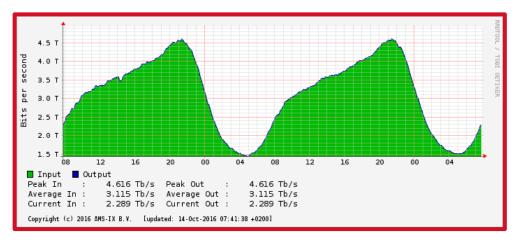
IPv6 Deployment: 58.58% (Prefixes: 38.63% | Transit AS: 80.39% | Content: 57.37% | Users: 45.9%)

Relative Index: 10 out of 10

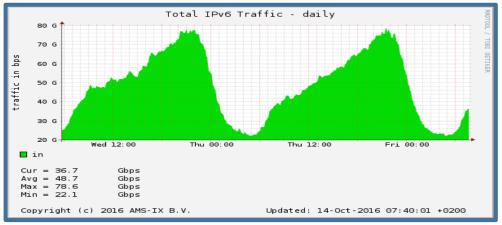


Traffic volumes at AMS-IX





Aggregated traffic over 4.616Tbps



IPv6 traffic over 78.6Gbps

 $78.6 \div (4.616 \times 1000) \times 100 = 1.7\%$ IPv6-based traffic is 1.7% at peak.

日本のモバイルキャリア3社



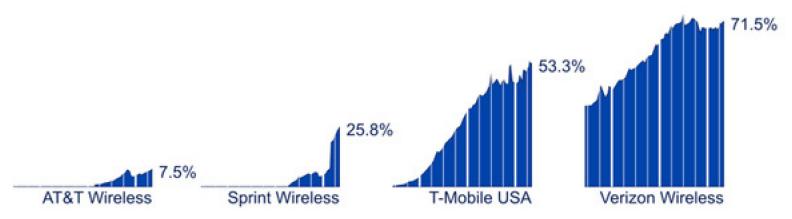
- NTT DOCOMO
- au by KDDI
- Softbank

モバイルにおけるIPv6の舞台裏と将来に向けて 〜総務省 IPv6研究会を通じて〜 In JANOG38 Meeting Day 2

IPv6 Summit in Tokyo 2016 「携帯キャリアにおけるIPv6対応最新状況」

The top-4 US mobile networks





Percent of Requests over IPv6 to dual-stack sites on Akamai from June 2013 to May 2016

As of 10th Aug, 2016: IPv6 requests by devices: 70% Android; 30% iPhone

https://blogs.akamai.com/2016/06/preparing-for-ipv6-only-mobile-networks-why-and-how.html http://www.slideshare.net/apnic/akamai-ipv6-measurement

http://www.theregister.co.uk/2016/08/22/ipv6_tipping_point/

The top-4 US mobile networks



News Bytes

IPv6 tipping point

22 Aug 2016 at 19:54, Kieren McCarthy









IPv6 has hit a major tipping point: it now accounts for more than 50 per cent of the traffic carried by US mobile networks.

That's according to the Internet Society's Mat Ford, who has been tracking the figures for the past year. Looking at the AS routing numbers for the four big mobile companies in the United States – AT&T, Sprint, T-Mobile and Verizon – there has been a solid increase in the amount of IPv6 traffic, hitting the 50 per cent mark last month and continuing to increase.

And IPv6 use is still accelerating. This is good news for engineers, who have been desperately trying to encourage take-up of the standard (which is incompatible with IPv4) for a decade. ®

https://blogs.akamai.com/2016/06/preparing-for-ipv6-only-mobile-networks-why-and-how.html http://www.slideshare.net/apnic/akamai-ipv6-measurement

http://www.theregister.co.uk/2016/08/22/ipv6_tipping_point/

IPv6に対応している主な?サイト



- IPv6 ready
 - Google / youtube.com
 - Facebook
 - Yahoo!(.com)
 - Wikipedia
 - Netflix
 - LinkedIn
 - AOL
 - Apple

IPv6をサポートしているCDN



- Akamai
- Cloudflare
- Verizon Digital Media Services (Edgecastとして知られていました)
- Limelight Networks
- CloudFront

List of IaaS supporting IPv6.

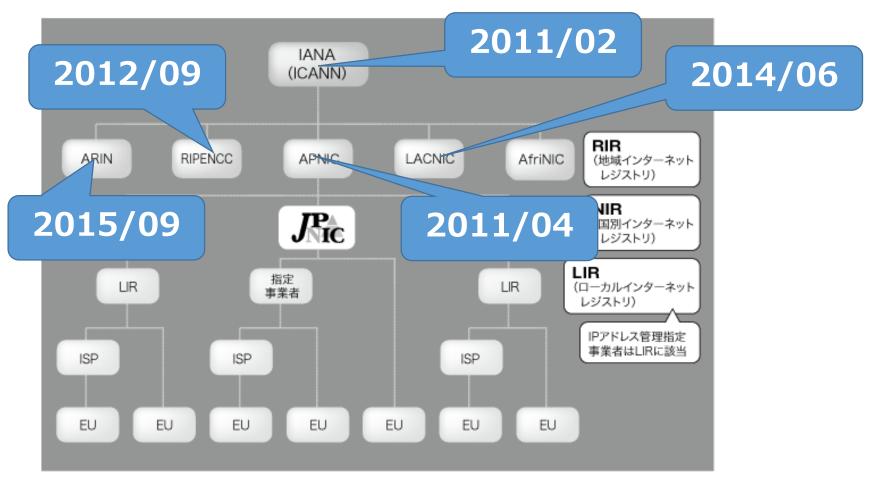


- SoftLayer (Full Support)
- Microsoft Azure (Load Balancer/VM)
- AWS (CloudFront/WAF/S3/Route53)
- IIJ GIO
- Sakura Cloud
- Nifty Cloud (Load Balancer based)

IPv6よくある誤解 (Cont)



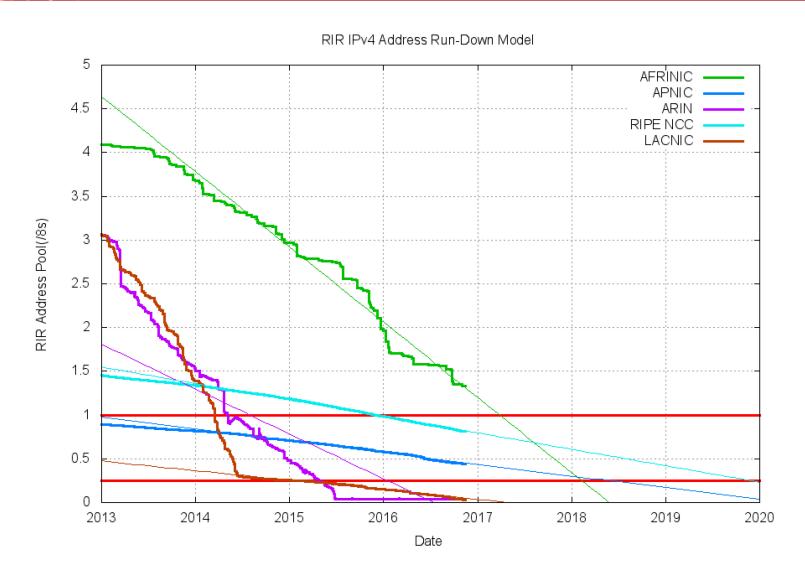
■ IPv4アドレスは枯渇した?



"IPアドレスのポリシー策定とアドレスポリシーフォーラム"よりhttps://www.nic.ad.jp/ja/newsletter/No48/0800.html

IPv4よくある誤解 (Cont)





出典: http://www.potaroo.net/tools/ipv4/ 2016年11月現在での予想

IPv6よくある誤解 (Cont)



- IPv6移行
 - 2つの文脈で受け取られることがある。
 - IPv6に対応した上での、IPv4/IPv6の共存
 - IPv6への完全移行。IPv4は使わない

IPv6トラブル事例と防止策について

IPv6トラブル事例と防止策について



■DNS関連

- ■ネットワーク
- ■Path MTU Discovery Blackhole問題

DNS関連:ケース1



■事象

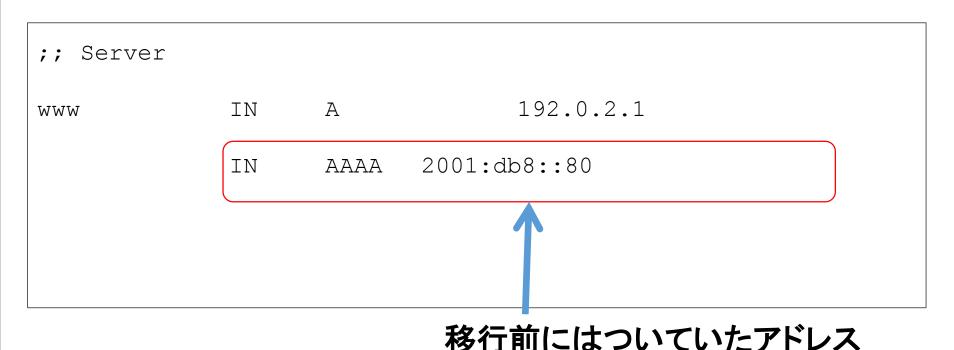
●支店からウェブアクセスすると早い。本店から アクセスすると、妙に遅い。

■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





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。

ケース1:対策



- ■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

DNS関連:ケース2



■事象

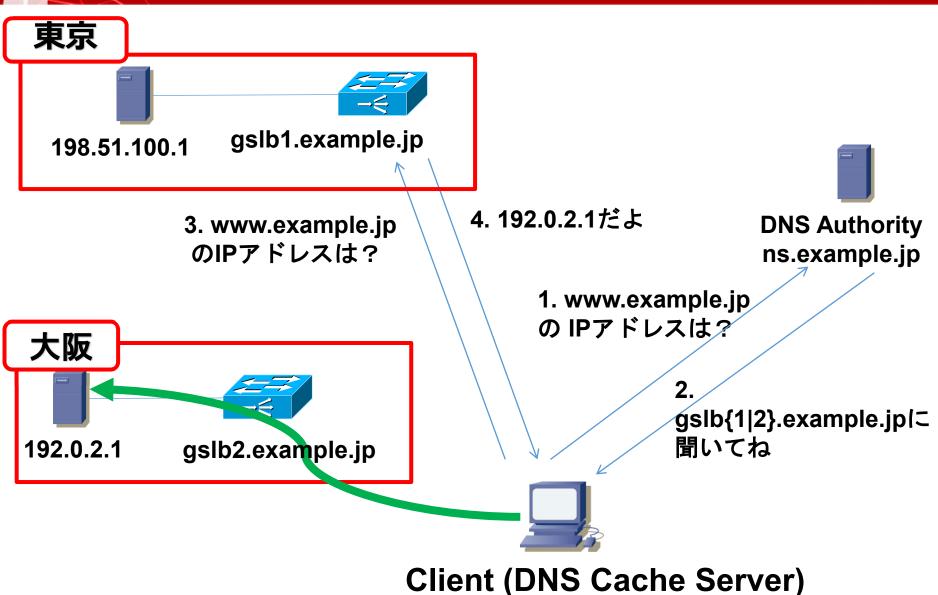
よくわかんないけど、重い

■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。

ざっくりとした GSLBの仕組み





だめなケースでは何が起きているのか?



ダメな実装/設定では、AAAA RR Query を受け取った時に、下記のような誤ったレスポンスを返す。

- 一切応答しない
- NXDOMAINを返す
- AAAAレスポンスに、IPv4射影アドレスを入れ て返す!!



IN AAAA

::ffff:192.0.2.1

Case2: 対策について



■DNSサーバ、もしくはそれに類するシステム (GSLBなど)が、正しくAAAA RRクエリに反応で きるかをチェックしましょう。

あなたが IPv6 サービスを提供している、していないにかか わらず起こり得る。

ユーザはすでに IPv6 ネットワークに接続し始めており、 すでにあなたの DNS権威サーバには、AAAAクエリが 届いているはず。

DNS関連:ケース3



■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

DNSクエリに関するOSの対応



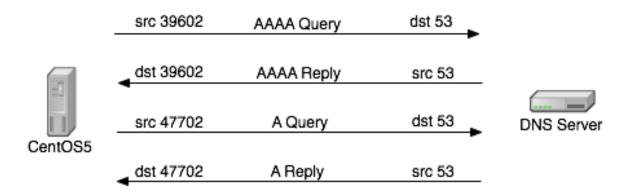
- ■クエリ順序はOSで異なる
 - ●AAAAクエリを先に実施するOS
 - Windows XP、Linux
 - ●Aクエリを先に実施するOS
 - Windows Vista、Windows 7、 FreeBSD、Mac OS X

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

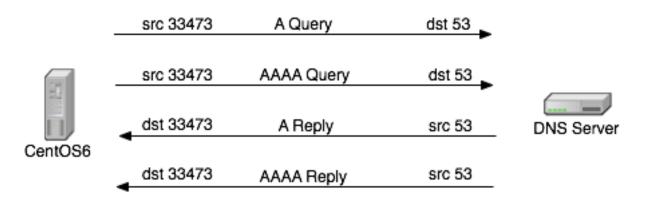
が、Glibcのバージョンによって…



■ RHEL5/CentOS5

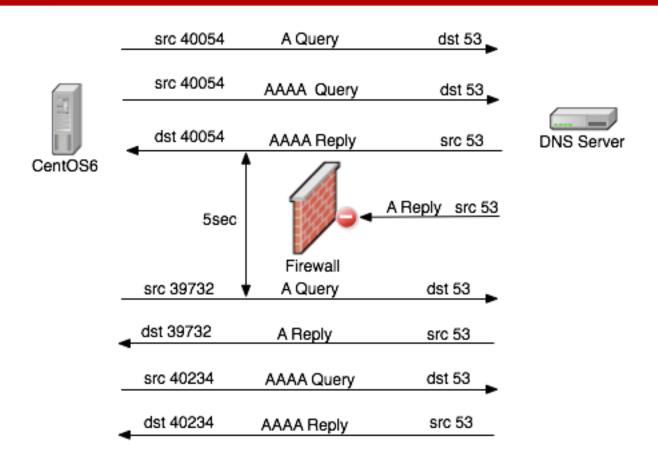


■ RHEL6/CentOS6



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



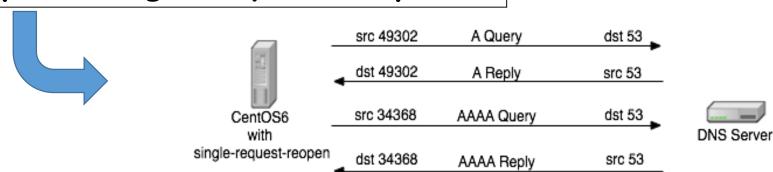
- ■名前は最終的に引ける
- 若干遅いぐらい(標準設定で5秒でfallback)
 - options timeout:1 なら、もっと短い(そして発覚しづらい)
- 最近のサーバはAPI連携で、DNSを引くことも
 - 普通にクライアントとして使われる場合には、 DNSの結果はキャッシュされないこともあり、 ユーザの1リクエストに対して、複数回APIを叩くと……

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:fffff::53 options single-request-reopen



【DNS関連:ケース4



■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 Serverd 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)



- Locally Served DNS Zones (RFC6303) は、この問題における良いBCPを記述している。
 - 自身が管理している DNSキャッシュサーバに これらの Zone を追加しておきましょう
 - AS112 という外部システムへの依存からの 脱却
 - UnboundやBind9.5 では、RFC6303 に対応しています。乗り換えなどを検討しましょう。

DNS関連: ケース5



事象:

• iOSアプリをアップデートしたら、リジェクトされてしまった。 ちゃんと DNS64+NAT64で v6only での動作検証もしたのに!

原因:

- レビュアとアップルのドキュメントで記述されているテストネットワークとは、完全に同じものではありません。レビュアには、 実際にIPv6で外部と通信できるネットワークがあります。
- あなたのDNS権威サーバが AAAA Query に対して正しいレスポンスを返しているか確認しましょう。
- AAAAに応答するときに、IPv4射影アドレスを埋めて返すのはダメです。



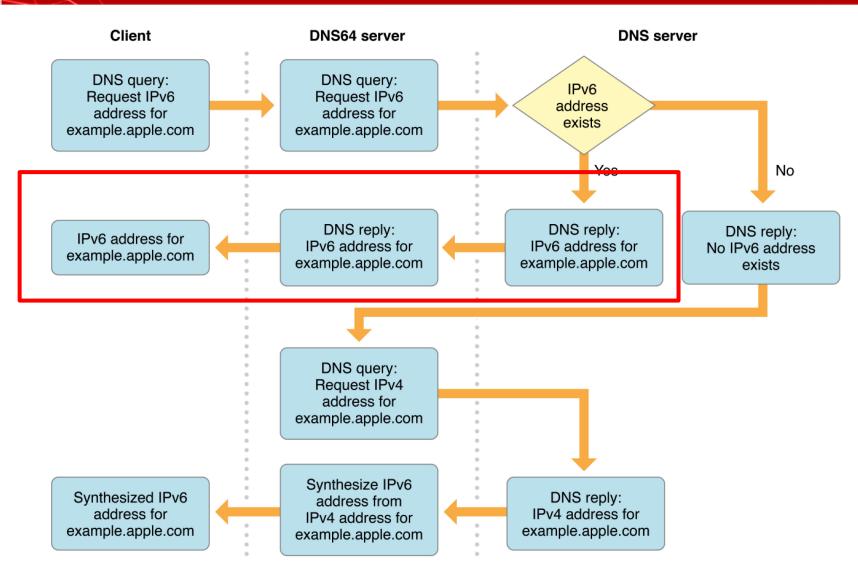
IN AAAA

::ffff:192.0.2.1

https://forums.developer.apple.com/message/147579#147579

Workflow of a DNS64/NAT64





https://developer.apple.com/library/content/documentation/NetworkingInternetWeb/Conceptual/NetworkingOverview/UnderstandingandPreparingfortheIPv6Transition.html



/etc/com.apple.mis.unbound.conf

dns64-synthal:yes

実際のAAAAにかかわらず、Aアドレスを AAAAに変換して応答します。

■ dns64-syanhal:yes の実例

dig @localhost www.nic.ad.jp AAAA +short 64:ff9b::c029:c081

■ dns64-synthal: no の実例

dig www.nic.ad.jp AAAA +short 2001:dc2:1000:2006::80:1



ケース2と全く同じです

DNS関連(Summary)



- 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。
 - IPv6でのサービスレベルが、IPv4のものと比べて、低くなってしまっている(積み重なっている)
 る運用経験が、活かされない
 - 単純なテスト不足

IPv6トラブル事例と防止策について



■DNS関連

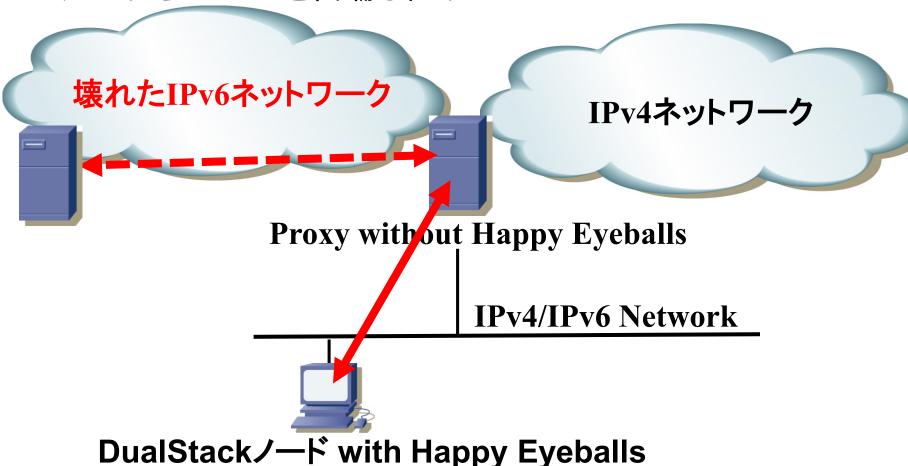
■ネットワーク

■Path MTU Discovery Blackhole問題

Proxy での問題点



- Proxyは容易にHappy Eyeballs Blockerとなる
 - これらはTCPを終端し直す



63

Proxy での問題点(2)



- ■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

Anti-Virus Software? as Firewall



■ 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)

ipv6 nd ra supressの盲点



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。

ipv6 nd ra supressの盲点(Cont)



"all" をつけないと、定期的なRA送出は抑制されるものの、RS(Router Solicitation)を受け取ると、RAを送出してしまう(*1)

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(*2)ので、このRAでついた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)

(*1)http://www.cisco.com/c/en/us/td/docs/ios/ipv6/command/reference/ipv6_book/ipv6_07.html (*2) 最近ではRFC7559ができた

ipv6 nd ra supressの盲点(Cont)



RFC4861 6.3.4

Prefix List - A list of the prefixes that define a set of addresses that are on-link. Prefix List entries are created from information received in Router Advertisements. Each entry has an associated invalidation timer value (extracted from the advertisement) used to expire prefixes when they become invalid. A special "infinity" timer value specifies that a prefix remains valid forever, unless a new (finite) value is received in a subsequent advertisement.

影響を受けるかどうかは、実装に依存する

ipv6 nd ra supressの盲点(Cont)



■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

IPv6トラブル事例と防止策について



- ■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

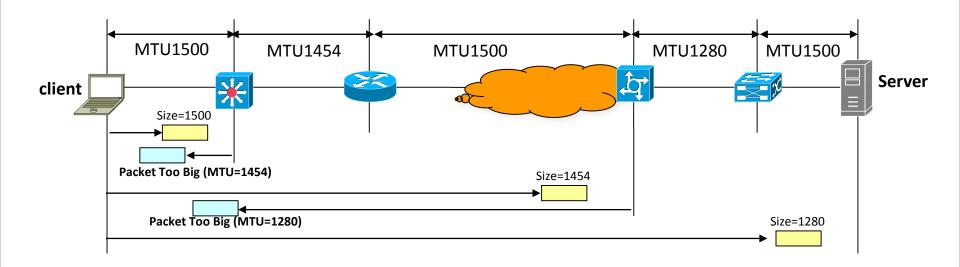
Path MTU Discovery とは? (1)



- 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

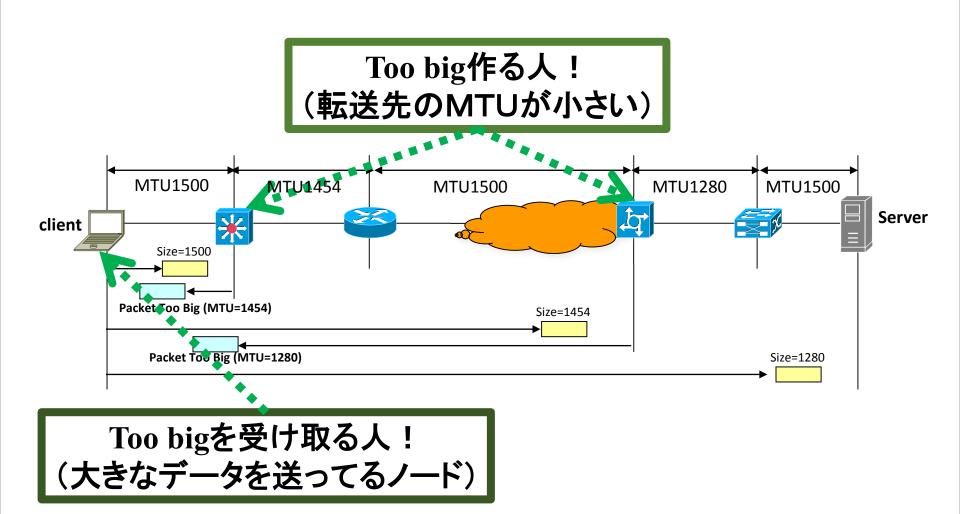
Path MTU Discovery とは? (2)





Path MTU Discovery とは? (3)





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 Dicovery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!

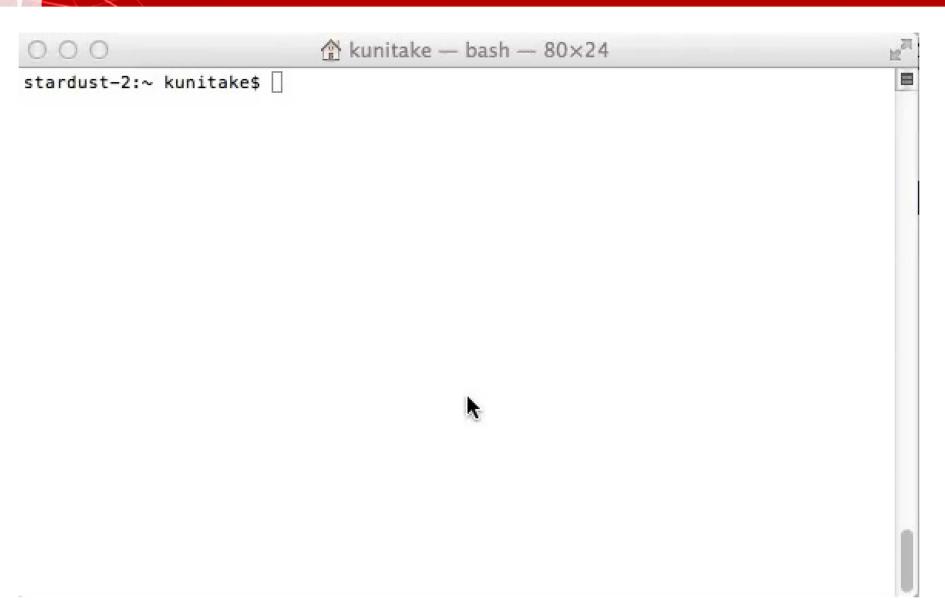
or/and

Too bigを発生させない!

がIPv6通信には必須

PMTUD Blackhole demo





PMTUD Blackhole簡易切り分け



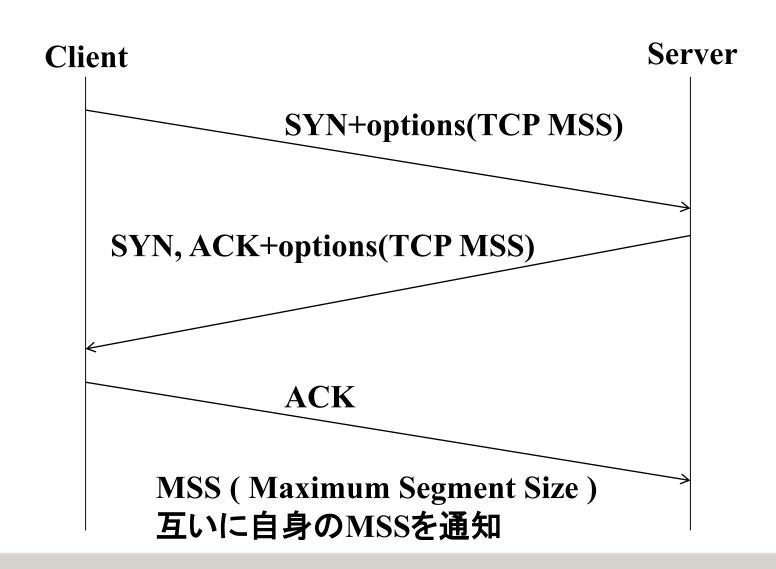
- ■MTUが小さくなる環境構築
 - ●クライアント環境で以下を実行しテスト

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(*1)

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

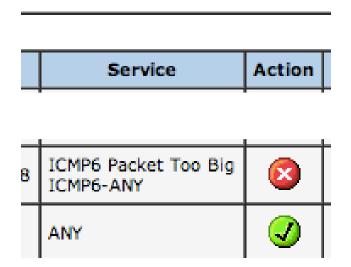
■ IPS/UTMやステートを見ないパケットフィルタリ ング

(*1) Some Design Choices for IPv6 Networks https://tools.ietf.org/html/draft-ietf-v6ops-design-choices-12

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)



なんと、こんな設定書いてもToo bigは落とせない...

iptables/ip6tablesでも



- -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.

UTMでのDrop例



[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?



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

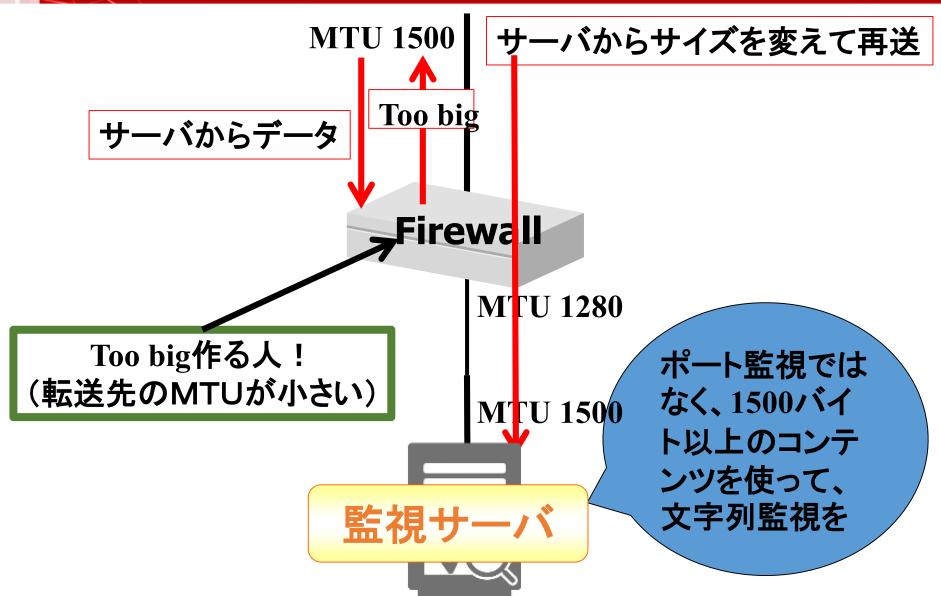
構築時の注意点



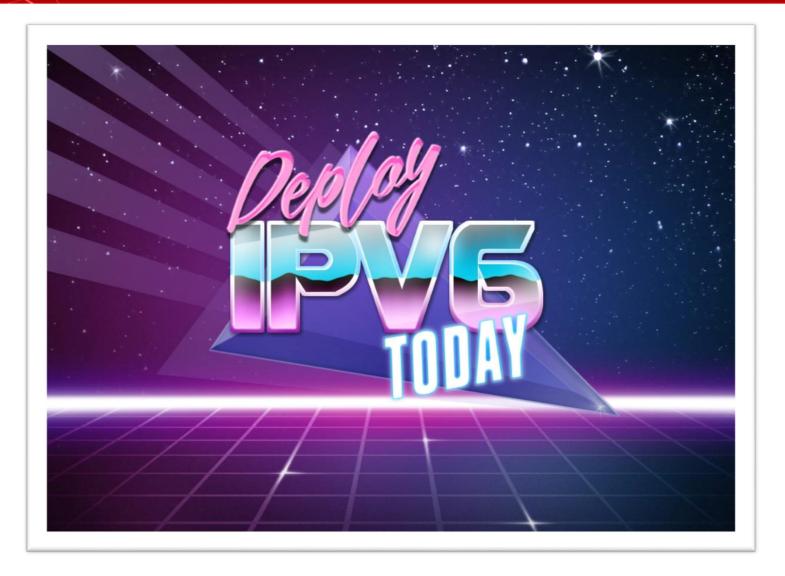
- Path MTU Blackhole問題対策
 - サーバセグメントのMTUよりもバックボーンの MTUを小さくしない
 - Too big を適切に転送できる構成であるかに注意する。できないなら、サーバのMTUは1280とするか(UDPを利用していないケース)、使っていないなら、適切にtoo bigを転送できるネットワーク構成に変更
 - ステートをみないパケットフィルタリングを利用しているのであれば、Too bigを通すように設定する。

サーバ環境に対する模擬テスト環境









 $Image\ source: https://www.facebook.com/photo.php?fbid=10103868052428748\&set=gm.10154445520620540\&type=3\&theater. A state of the control of$