

## DNSSEC導入に伴うペイロード長の増加に関する研究の歴史と現状

力武 健次

NICT インシデント対策グループ  
2009年11月24日 DNSOPS.JP BoF

1

## DNSのペイロード長とは

### DNSのメッセージの中身の長さ

- UDPではペイロードの長さと同じ  
UDPでは512バイト制限 (RFC1035 2.3.4)  
制限を超えるとTCビットが立って途中で切れる  
切れたパケットは不完全なのでTCPで要再送
- TCPだと2バイトのペイロード長が先に付く (RFC1035 4.2.2)

2

## DNSSECでペイロードが大きくなる理由

### RRSIG RRがすべてのRRにくっつく

- RRSIG自身とDNSKEY RRを除く  
1個あたり128バイト(1024bit)

### DNSKEY RRのサイズ

- KSK: 4096bit → 514バイト
- ZSK: 1024bit → 130バイト
- メッセージあたりの署名以外のRRが同じなら、  
どう考えても512バイトには収まらない

3

## DNSSECに対応したペイロード長

### 最低1220, できれば4000バイト

- RFC4035 Section 3
- UDPではEDNS0必須 (RFC2671)
- 当然IP fragmentationの発生が前提
- 諸々の運用上の問題が発生する
  - 例1: ルータでfragmentが通らない
  - 例2: 偽造fragmentによる攻撃が可能
  - 例3: IPv6だとpath MTUの制限を受ける(後述)

4

## ペイロード長問題に関する研究の歴史(1)

### 力武のやったこと

- IPv6で同じ問題に気づく (2002~2003)
- DNSSECはもっと大変なことに気づく (2005)  
最大パケット長が約4倍[1]
- DNSペイロードを使いIP fragmentがパス上  
通るかどうかの方法を開発[2](2007~2008)  
Mark Andrewsには「実装意味なし」と一蹴された

[1] Rikitake, K., Nogawa, H., Tanaka, T., Nakao, K. and Shimojo, S.: An Analysis of DNSSEC Transport Overhead Increase, *IPSJ SIG Technical Reports 2005-CSEC-28*, Vol. 2005, No. 33, pp. 345-350 (2005).

[2] Rikitake, K., Nakao, K., Shimojo, S. and Nogawa, H.: UDP Large-Payload Capability Detection for DNSSEC, *IEICE Trans. Inf. Sys.*, Vol. E91-D, No. 5, pp. 1261-1273 (2008).

5

## ペイロード長問題に関する研究の歴史(2)

### draft-ietf-dnsop-resize

- Root Zoneのペイロード長に関する分析
- 2003~2008, -11でexpire

### draft-barwood-dnsexp-edns-page-option (2009年8月)

- UDPのIP fragmentationをなくすために、  
EDNS payloadの中に番号をつけて複数メッセージに分割

6

## パイロード長問題への視点: IETF76

### Homegate BoF

- DNSSECのtrust anchorをGW箱に入れる  
自動設定の安全確保

### dnsect WG

- DNS TCPトランスポートの必須化  
draft-ietf-dnsect-dns-tcp-requirements-01
- DNSに特化したTCPのチューニング?
- 結論は出ず

7

## パイロード長問題に関する現在の状況

### EDNS0だけでは問題が解決しない

- GW箱(ルータ箱, NAT箱)の存在

### DNSでTCPを義務化するかどうかの是非

- TCPにするとプロトコルスタックの負荷が増える
- HTTPでやっているのにDNSがダメな理由は?

### そもそもGW箱の問題はプロトコル問題か?

- GW箱自身が対策すればいいのでは?
- 誰が対策するの?

8

## 今後の課題: IPv6 UDP fragmentation

### IPv6: ルータでのfragmentationを禁止

- end pointでfragmentを作る必要がある

IPv6のpath MTU discoveryが不完全な場合, IP fragmentationが必要なUDPは通らない可能性がある

- end pointはMTUの変化を予測できない
- →DNSSECがIPv6では動かなくなる可能性
- 問題はDNSSECに限らない

9

## 個人的なまとめと雑感

### 正直言ってこれは研究じゃなくて開発

- DNSを実際にドブプリ触れないと意味がない

### 研究にするなら大量のデータ解析が必要

- 目的意識を持たないと徒労感が非常に強い
- DNSの標準化は精神的胆力が必要

### 日本のオペレータの人達も動いて欲しい

- 長期的課題は日々の問題に必ずなります

10