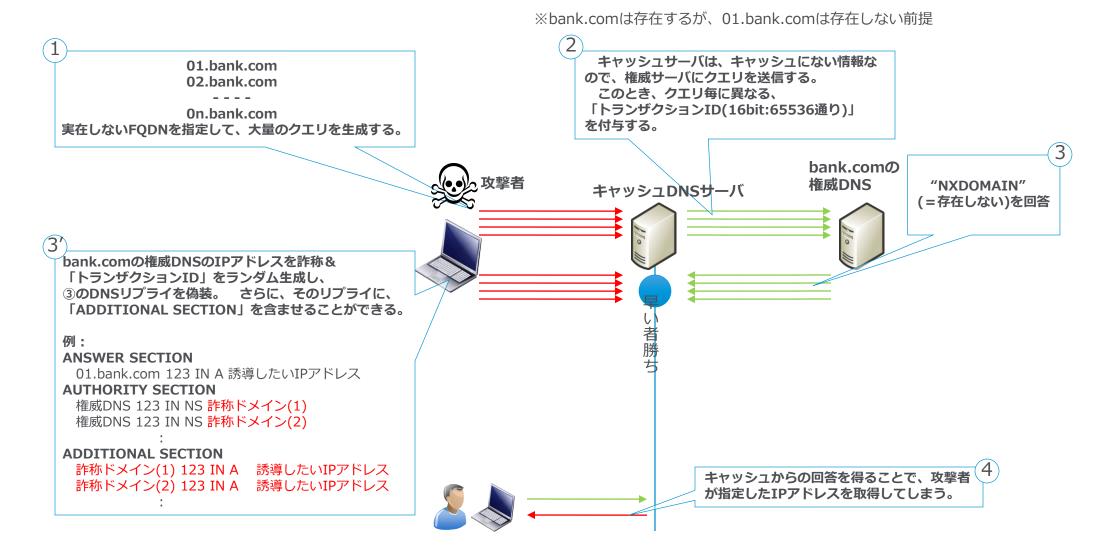


DNSキャッシュポイズニング攻撃

~カミンスキー攻撃~



DNSキャッシュポイズニング攻撃 (続き)

~カミンスキー攻撃~

- 正しいDNSリプライかどうかの判断
- キャッシュDNSサーバは、DNSリプライの偽装を防止するために、16ビットのランダムなトランザクションIDを付与して、権威DNSに問合せる(DNSクエリ) そして、以下2つを照合することで、正規の回答であることを確認する
- 送信したDNSクエリのトランザクションIDとDNSリプライのそれが一致すること
- 送信したDNSクエリの送信元IPアドレス&ポート宛への応答であること

• 攻撃方法

- 攻撃者はこの穴をつく。権威DNSのIPアドレスを詐称し、想定できるDNSクエリのポート番号とトランザクションIDをランダムに生成。それらの値で、総当たり(ブルートフォース)で虚偽のDNSリプライを仕掛ける。
- 図中①で行うDNSクエリに、"存在しないFQDN"を使うことで、総当たり攻撃試行チャンスをほぼ無限に増やし、 成功確率を圧倒的に高くできる
- さらに、「ADDITIONAL SECTION」を含ませることで、任意のドメイン/FQDNの組合せをキャッシュさせることができる

「ADDITIONAL SECTION」は自由に設定することが可能であるため、さらに広範なドメイン/FQDNの詐称が可能となる

DNSSECの動作概要

※*DNSSEC*対応



01.bank.com 02.bank.com On.bank.com 実在しないFQDNを指定して、

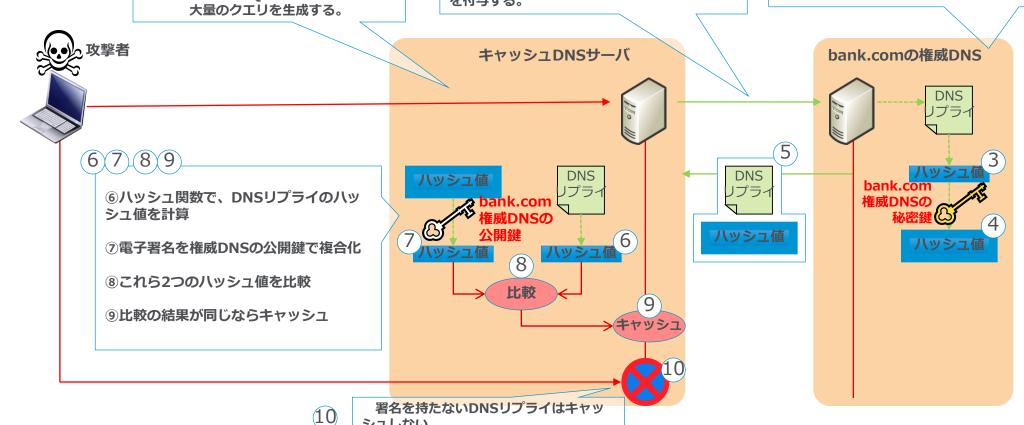
キャッシュサーバは、キャッシュにない情報 なので、権威サーバにクエリを送信する。 このとき、クエリ毎に異なる、 「トランザクションID(16bit:65536通り)」 を付与する。

③ハッシュ関数で、DNSリプライのハッ シュ値を計算

3(4(5)

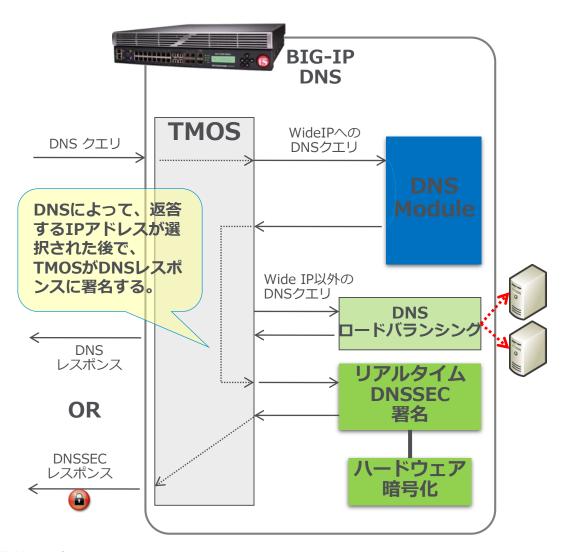
④そのハッシュ値を、権威DNSの秘密鍵で 暗号化=これが電子署名

⑤平文のDNSリプライに電子署名を添付し て、キャッシュDNSサーバへ返答



シュしない。

リアルタイムDNSSEC



- BIG-IP DNS DNSSEC機能は、DNSレスポンスにリア ルタイムにサインして、既存環境に素早く、簡単に DNSSECを展開する方法を提供。
- リアルタイム署名は、ユーザが地球上の様々なロケー ションからリクエストが発生する環境においては重要で ある。
- 静的DNSのDNSSECを提供することは、BINDを使えば、 比較的簡単である。
- しかし、特にクラウド展開においては、GSLBタイプの、 動的なDNSのDNSSECを提供することは、かなり難しい。
- F5は、GSLB環境で正しく機能する、真のDNSSECソ リューションを持つ唯一のGSLBプロバイダーである。
- ・ 他社は、考え得るDNSレスポンス全てに対して、事前 に署名するシステムを提案するのに対して、F5は、こ れが実現可能なアプローチではないと判断した。

