

BGP et DNS: attaques sur les protocoles critiques de l'Internet

Nicolas Dubée – ndubee@secway.fr

Secway / BD Consultants

Mai 2003



Plan de la présentation

- Les infrastructures critiques
- Aperçu de BGP
- Vulnérabilités de BGP
- Risques sous-jacents
- Solutions pour la sécurisation



Infrastructures critiques

- Les infrastructures critiques, un axe à la mode dans la problématique de défense nationale
 - Notion d'infrastructures critiques
 - Notion d'interdépendance des IC
 - Identification des infrastructures critiques
 - Protection de celles-ci
- Depuis récemment, Internet vu comme une infrastructure critique
 - Notamment aux USA
 - Nombreuses réflexions engagées dans la plupart des pays occidentaux



Infrastructures critiques sur Internet (1/2)

- On ne considère pas ici les réseaux physiques, l'électricité...
 - Sont eux-mêmes d'autres infrastructures critiques
- Sont considérés comme critiques pour Internet^[2] :
 - DNS
 - BGP
 - La caféine !



Infrastructures critiques sur Internet (2/2)

- “National Strategy to Secure Cyberspace” (17 fév. 2003)
 - Stratégie "***whose goal is to engage and empower Americans, to secure the portions of cyberspace that they own, operate, control, or with which they interact.***"
- Plan à 5 ans




Cadre de l'exposé

- Nous nous attacherons dans la suite à BGP uniquement
- Nous verrons les vulnérabilités du protocole BGPv4
- Nous évaluerons les risques associés, au niveau de l'infrastructure



BGP, Internet et nous

- BGP est au cœur du routage sur Internet
 - Assure le partage d'informations de routage entre systèmes (routeurs)
 - Des incidents passés (mauvaises configurations) ont montré les risques liés à BGP : AS7007 en 1997
 - Attention du public importante autour de BGP, nombreuses rumeurs^[4] 
- BGP est aussi présent là où on ne l'attend pas
 - MBGP utilisé pour propagation de routes pour VPNs sur backbones d'opérateurs en MPLS^[3]



Aperçu de BGP (1)

- Version actuelle 4, définie en 1994 par RFC 1654 et 1771
- Notion d'AS, *Autonomous System*
 - Groupe d'un ou plusieurs préfixes (=réseaux) ayant une politique de routage commune
 - Identifié par un numéro
 - Exemple: 194.51.23.0/24 appartient à l'AS3215 de France Telecom Transpac
- BGP est un protocole permettant l'échange d'informations d'accessibilité entre AS
- Maintien de la *table de routage Internet globale*

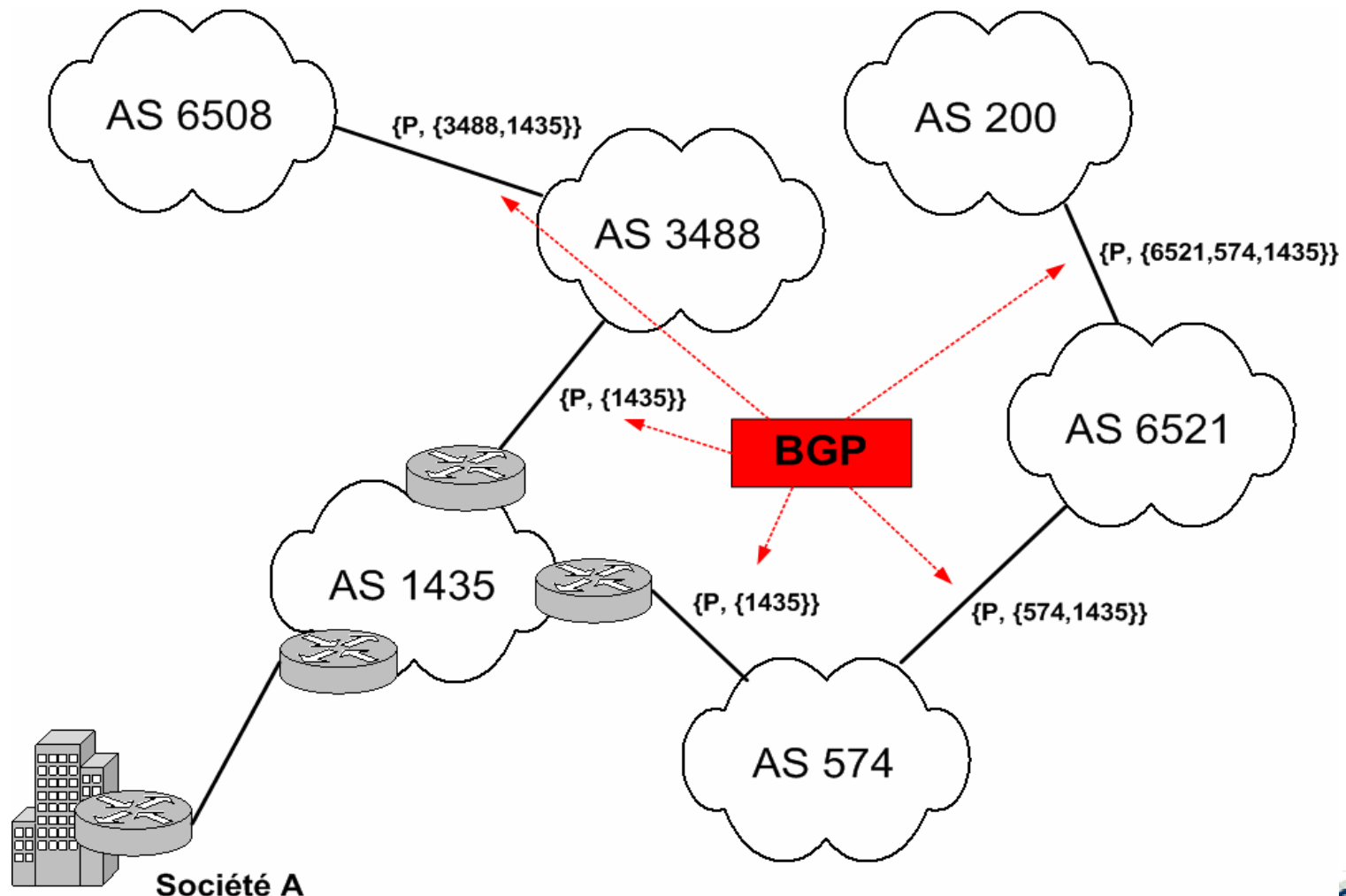


Aperçu de BGP (2)

- Construit au dessus de TCP, port 179
 - Donc pas de broadcast/multicast
 - Propagation entre pairs préconfigurés, non forcément adjacents
 - Pas de topologie dans les connexions entre pairs
- Machine à états finis
- Échange de messages simples
 - *Open*
 - *Update*
 - *Notification, Keepalive*
- *AS path* constitué pour chaque préfixe annoncé



Aperçu de BGP (3)



Société A

Préfixe: P=194.32.172/24

Nicolas Dupée
Secway, 05/2003

BGP et DNS : Attaques sur les
protocoles critiques de l'Internet

10



Vulnérabilités

- Pas d'authentification requise des pairs
 - Par défaut la seule barrière est la négociation TCP
 - Authentification MD5 par secret partagé optionnelle
- Pas de validation des informations
 - Nécessité de faire confiance à ses voisins sur les préfixes qu'il annonce
 - Possibilité (très recommandée) de filtrer
 - Mais très difficile quand on se rapproche du cœur du réseau...
 - Impossible de vérifier la validité du message en terme d'insertion, modification, *replay*
- Pas de confidentialité (mais rarement requis)



Dénis de service ciblés

- Le routeur BGP est pris pour cible d'un déni de service classique
 - SYN flood sur port 179
 - Attaque par oscillation, *router flap* et *flap* par ses peers
- Faisabilité
 - Aisée si aucune mesure n'a été prise pour réduire ce trafic parasite et si routeur mal dimensionné



Réinitialisation de sessions (1)

- Spoof d'un RST TCP pour fermer la connexion BGP entre deux routeurs
 - Flush des routes associées au pair en question
 - La session de peering est redémarrée par l'un des pairs
 - Déni de Service efficace si réitéré continuellement



Réinitialisation de sessions (2)

- Faisabilité ?
 - Nécessite d'avoir:
 - IP SRC, Port SRC
 - TCP SEQ dans window
 - IP TTL à 1 (selon les implémentations courantes)
 - En pratique difficilement faisable sans pouvoir sniffer le réseau
 - Ce qui est souvent encore plus difficile !



Hijacking de sessions

- Injection de messages dans un flux BGP établi
 - Donc insertion/retrait de routes, fin de session, ...
- Faisabilité ?
 - Nécessite de spoofer tous les paramètres TCP
 - Plus informations propres à la session BGP
 - Très difficile sans sniffer le réseau des peers



Constats

- L'attaque par un tiers hors BGP est très délicate
 - Attention au hack de routeurs cependant !!!
- Les risques sont plus liés aux acteurs de BGP
- La plupart des risques qui vont suivre peuvent être aussi bien des mauvaises configurations que des hacks
 - En BGP, les « oops! » ne pardonnent pas
 - C'est ce qui rend BGP dangereux...



Désagrégation

- Annonce de préfixes plus spécifiques
 - En BGP, les préfixes plus spécifiques prennent préécedence
 - Principalement un déni de service important
 - Possibilité de partitionner le réseau cible en préfixes plus longs et annoncer ces préfixes au monde entier
- Faisabilité
 - Forte si l'*upstream* ne filtre pas les annonces reçues du réseau pirate, propagation probablement limitée cependant
 - Incident AS7007, 04/1997, désagrégation de tout Internet



Injection de routes (1)

- Annonce de préfixes pour lequel l'émetteur n'a pas autorité
 - Couplé avec un préfixe plus long
 - Risque de détournement du trafic destiné au réseau victime vers cible arbitraire
 - Soit déni de service (*blackhole*, cible de trafic)
 - Soit hack :
 - Interception de trafic
 - *Takeover* complet de flux par *Man-in-the-Middle*
 - *Masquerade* de serveurs



Injection de routes (2)

- Faisabilité
 - Peu (pas?) de malveillances volontaires connues, plutôt des négligences
 - Théoriquement faisable, nécessite un filtrage laxiste de la part des *upstreams*
 - Possibilité de rebonds : p.e., injections sur les préfixes de *root-servers DNS* plutôt que de la cible...



Injection de routes (3)

- Cas particuliers :
 - Annonce de préfixes non alloués
 - Saturation des tables
 - Couplée à des DDoS classiques, remontée importante d'ICMP Unreach vers les routeurs annonçant
 - Annonce de préfixes DUSA (192.168.0.0/16 par exemple)



Attaques sur les implémentations

- Comme toute implémentation, celle faite de BGP dans les routeurs est sujette à problèmes
- Le parc des core routers est-il suffisamment hétérogène pour éviter une avalanche si bug trouvé dans une implémentation ???
- Exemple des root-servers DNS : remplacement de BIND par NSD sur surk.root-servers.net (fév. 2003)



Sécurisation (1)

- Un protocole urgent selon certains : S-BGP
 - IPsec pour la communication inter-peers
 - Framework PKI entre tous les participants
 - Autorisations pour annoncer des préfixes
 - RR CA opérés par RIPE, ARIN, APNIC, ...
- Extension concurrente : SOBGP (Cisco)



Sécurisation (2)

- Pour l'instant, flux remontant via un ISP
 - Forcer l'authentification MD5 des peers
 - Utiliser un loopback ou une adresse secondaire pour le peering
 - Autoriser les clients à annoncer seulement leurs préfixes
 - Autoriser seulement les préfixes de l'ISP à en sortir



Sécurisation (3)

- Flux descendant des upstreams
 - Forcer l'authentification MD5 des peers
 - Utiliser un *loopback* ou une adresse secondaire pour le peering
 - Valider autant que possible ce qui arrive des peers (difficile...)
 - Filtrer les « bogons » et DUSA
 - Ne pas avoir de route par défaut



Conclusion (1/2)

- Erik Shrek, MCI (NANOG'28)
 - *“To be honest we have never seen any real attacks directed at BGP. There seem to be a lot of people focused on this, but the attacks are relatively hard to do compared to a ton of other attacks that are much easier to do.”*



Conclusion (2/2)

- Des vulnérabilités ont été identifiées dans BGPv4
- Risques potentiels allant du déni de service à la redirection de trafic
- Peu de cas de malveillances connus actuellement
- Améliorations du protocole difficilement exploitables
- L'application des BCP devrait cependant limiter l'impact d'attaques BGP



Références

- [1] Barry Greene, *BGPv4 Security Risk Assessment*, 06/2002
- [2] Barry Greene, *Is the sky falling?*, présentation à NANOG25 – Toronto
- [3] E. Rosen, Y. Rekhter, *BGP/MPLS VPNs*, RFC 2547
- [4] Robert Lemos, *Expert: Router holes threaten Net*,
<http://zdnet.com.com/2100-1105-990608.html>
- [5] Iljitsch van Beijnum, *BGP*, O'Reilly 2002
- [6] Y. Rekhter, T. Li, *A Border Gateway Protocol 4 (BGP-4)*, RFC 1771,
03/1995
- [7] Stephen Kent, *Transitioning Secure BGP into the Internet*, BBN janv. 2001
- [8] James Ng, *Secure Origin BGP (soBGP)*, IETF Internet Draft oct. 2002

