

Réseaux Avancés L3 Informatique

Cours 1: Introduction

Osman SALEM

Maître de conférences

osman.salem@parisdescartes.fr



Objectif de l'ECUE

- Renforcer vos connaissances en réseaux:
 - Réseaux Avancés: réseaux du semestre 5 + techniques avancées
 - Approfondir et compléter vos connaissances en réseaux:
 - Protocoles et services
 - Pas de retours sur ce que vous avez vu en réseaux (ARP, IP, adressage et subnetting)
 - Continuité et initiation à la configuration des équipements CISCO
 - Sécurité des réseaux
 - Vulnérabilités et attaques
 - Outils et systèmes cryptographiques: chiffrement symétrique
 - Protocoles de sécurité: SSL
 - Théorie de la file d'attente (Initiation)
 - $M/M/1$, $M/M/1/K$, $M/M/C$, $M/M/C/K$, $M/M/\infty$



Organisation de l'enseignement

- Responsable: M. Osman SALEM
- 12 semaines avec :
 - 1h30 de cours (Jeudi de 10h15-11h45) : Amphi Fourier
 - 2h de TD/TP
 - 3 groupes
 - 1 groupe le Mercredi de 14h15 à 16h15 et 2 groupes le Vendredi matin
- Quelques site utiles...
 - Moodle de l'UFR Math-Info
 - <http://moodle.univ-paris5.fr/>
 - Inscrivez-vous pour recevoir des emails d'information
 - Support du cours/TD/information diverses



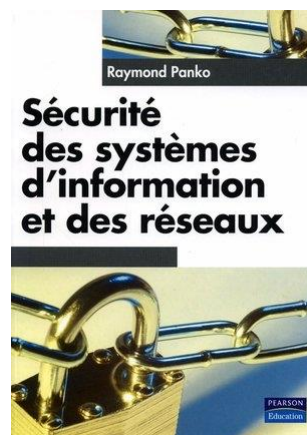
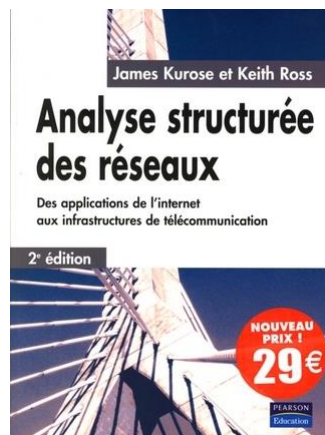
Planning 2018

Semaine	Semaine	Cours	TD	commentaires
S1	25/01	1	1	
S2	01/02	2	2	
S3	08/02	3	3	
S4	15/02	4	4	
S5	22/02	5	5	
S6	08/03	6	6	
S7	15/03	<i>Partiel 1</i>	7	
S8	22/03	7	8	
S9	29/03	8	9	
S10	05/04	9	10	
S11	12/04	10	11	
S12	19/04	11	12	
S13	26/04		?	<i>Partiel 2 ?</i>

Evaluation

- Modalité de calcul de la note finale de l'U.E.
 - Contrôle Continu
 - Partiel 1
 - Partiel 2

Bibliographie





Plan

- 3 Parties
 - Sécurité
 - Chiffrement symétrique
 - Réseaux
 - Prise en main des outils de configuration
 - Performance
 - Théorie de la file d'attente



Plan

- Cours 1: Introduction à la sécurité
- Cours 2: Chiffrement symétrique: Scytale, Substitution, Transposition
- Cours 3: César, Vignère, Auto-Chiffrement, Playfair, Rail Fence
- Cours 4: Enigma, Stéganographie, Kerberos
- Cours 5: Initiation à la configuration des équipements CISCO
- Cours 6 : Configuration de Switch CISCO
- Cours 7: Configuration des Routeurs CISCO
- Cours 8: Configuration des protocoles de routage
- Cours 9: Théorie de la file d'attente : notation de Kendall
- Cours 10: Théorie de la file d'attente : M/M/1, M/M/1/K



Travaux dirigés et pratiques

- TDs et TPs
 - Exercices et problèmes illustrant les concepts présentés en cours
 - Questions et rappel de cours
 - Tous les exercices proposés ne seront pas traités en TD
- Outils
 - Mot de passe en claire avec Telnet et FTP
 - Wireshark
 - Secure Shell: SSH, SCP et SFTP
 - CISCO Packettracer

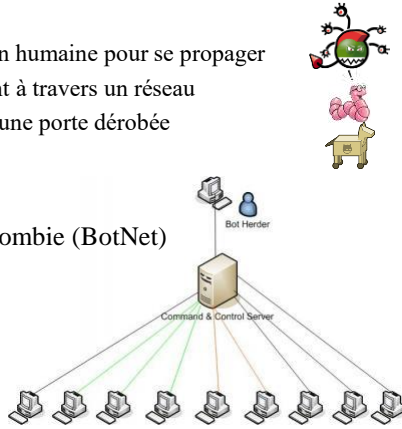


Partie I: la sécurité des réseaux

Introduction

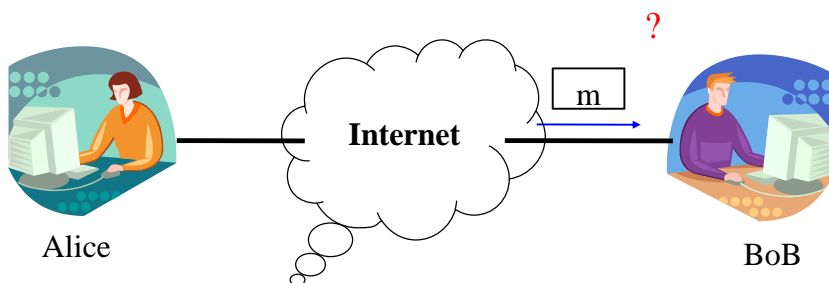
Logiciel malveillant

- Logiciel malveillant
 - Objectif: nuire au système
 - Virus, Vers, cheval de Troie
 - Virus: besoin d'une intervention humaine pour se propager
 - Vers: se reproduit en s'envoyant à travers un réseau
 - Cheval de Troie: installation d'une porte dérobée
 - Suppression des fichiers
 - Installation d'un logiciel espion
 - Transformer notre machine en zombie (BotNet)



Ce qui peut mal se passer...

- ...quand l'ordinateur de BoB reçoit ou s'attend à recevoir un message *m* ?

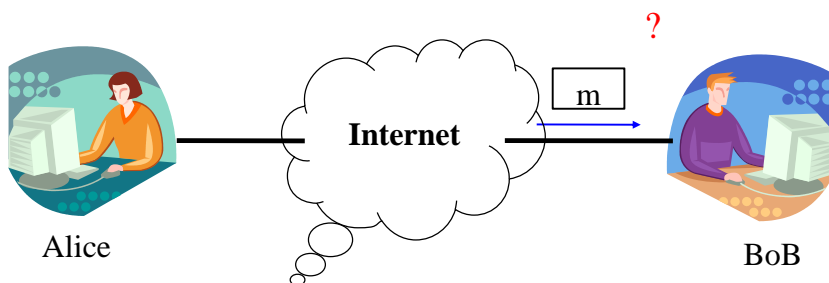


Qui sont Bob et Alice?

- ... dans la vie réelle, qui sont Alice et Bob ?
- Navigateur/serveur web pour le commerce électronique (achat on-line)
- Banque on-line client/server
- Serveurs DNS
- Routeurs qui transmettent leurs tables de routage

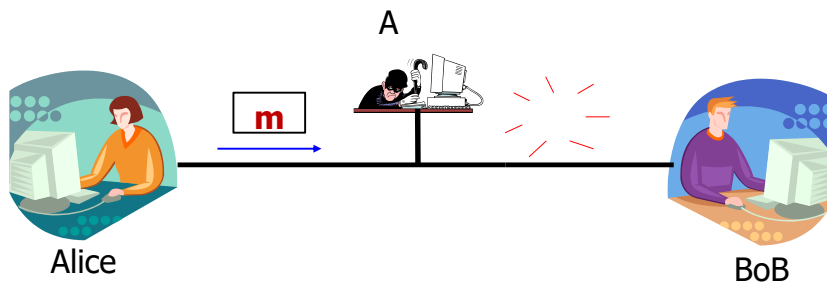
Ce qui peut mal se passer...

- ...quand l'ordinateur de BoB reçoit ou s'attend à recevoir un message *m* ?



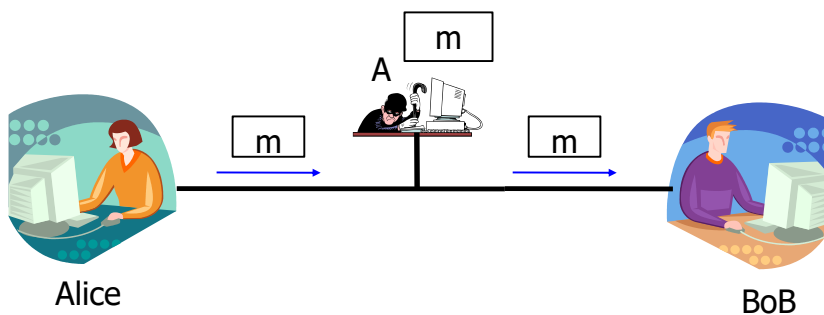
Une perte de message

- Un adversaire **A** a fait disparaître le message **m** au cours de la transmission



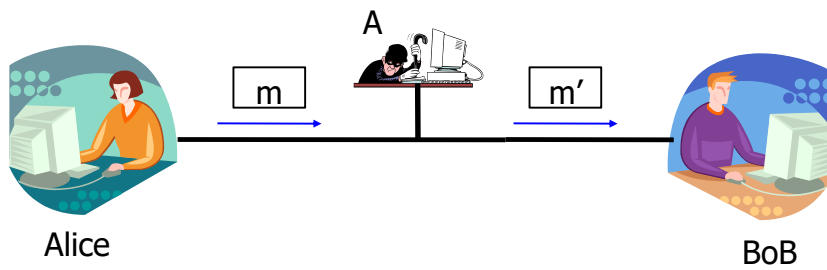
Une interception de message

- Un adversaire A a constitué une copie de **m** quand il est passé



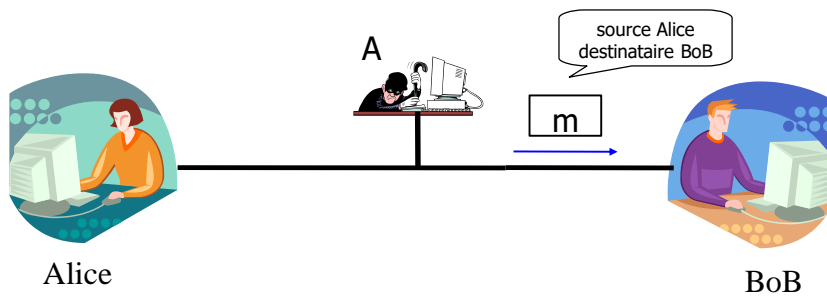
Une modification de message

- Un adversaire A a modifié le contenu du message m qui est devenu m'



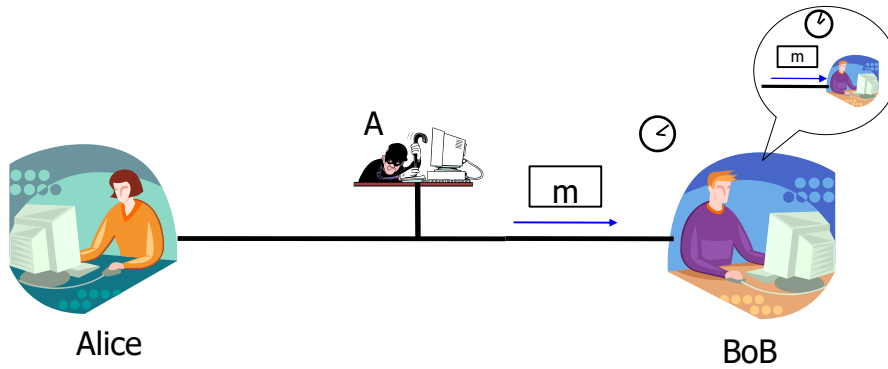
Une insertion de message

- Un adversaire A a fabriqué un message m , en prétendant que c'est Alice qui en est l'émetteur (**usurpation d'identité**)



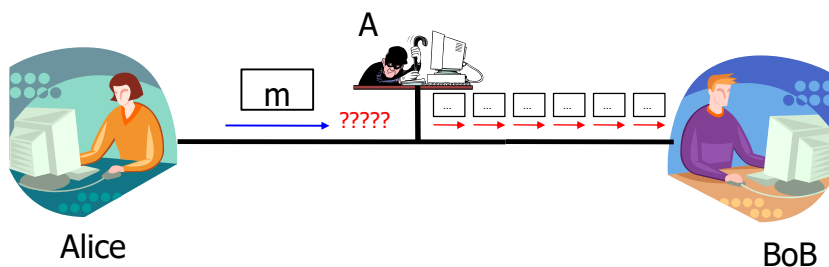
Une duplication de message

- Un adversaire A a envoyé de nouveau un message **m** qui avait été envoyé auparavant par Alice et reçu par BoB (“**rejeu**”)

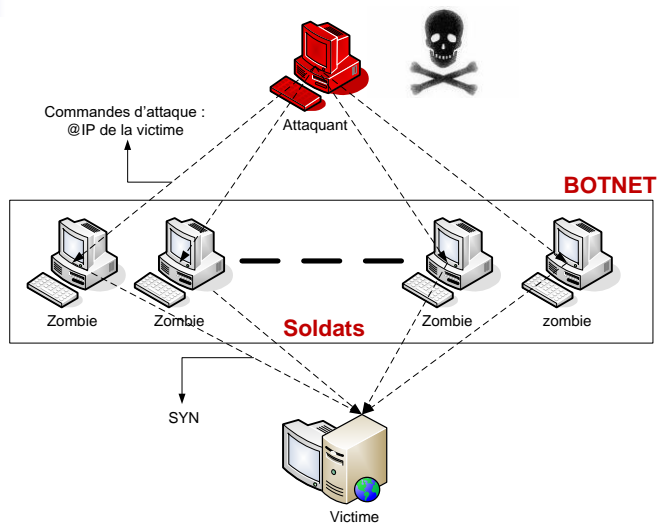


Un déni de service

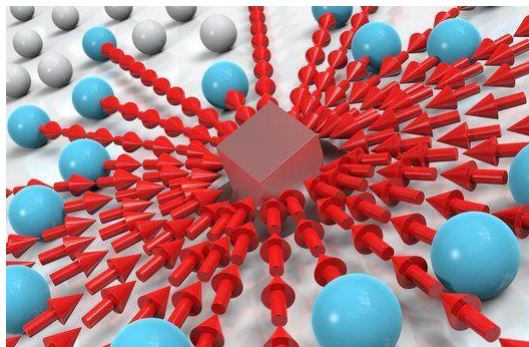
- Un adversaire A peut bloquer le message **m** en submergeant BoB de messages



Les menaces de déni de service



Les menaces de déni de service



twitter

STATUS

THU

AUG 6TH

Ongoing denial-of-service attack 2 days ago

We are defending against a denial-of-service attack, and will update status again shortly.

Update: the site is back up, but we are continuing to defend against and recover from this attack.

Update (9:46a): As we recover, users will experience some longer load times and slowness. This includes timeouts to API clients. We're working to get back to 100% as quickly as we can.

Update (4:14p): Site latency has continued to improve, however some web requests continue to fail. This means that some people may be unable to post or follow from the website.

Updates on the status of the Twitter service.

Related Links

[Pingdom Uptime Report](#)

[Official Company Blog](#)

[Official Help Documents](#)

DDoS

Distributed Denial of Service

Recently many servers were victims of DDoS

14 August 2012 Last updated at 10:26 GMT

FBI,

Wikileaks website back online after DDoS cyber-attack

CNET > News > Security & Privacy > WikiLeaks endures a lengthy DDoS attack

WikiLeaks endures a lengthy DDoS attack

Under a barrage of more than 10GB per second in a DDoS attack, the document-leaking organization's Web site has been either inoperable or sluggish since the beginning of the month.

Internet history and arrested four individuals.

Opera

@Anon_Operation

Operation Payback

had mous DoS

low aws. bout

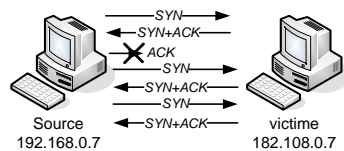
federal prosecutors shut down file-sharing service Megaupload.com on Jan. 19 for distributing illegal content in one of the largest online piracy crackdowns in

24

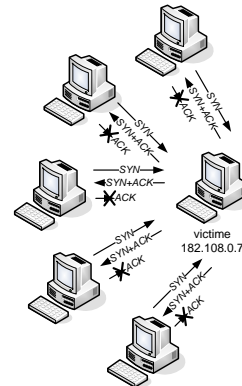
12

DoS, DDoS: SYN Flooding

- SYN FLOOD: inondation SYN
 - Un attaquant harcèle le serveur avec TCP SYN (demande d'ouverture d'une connexion)
 - Mais il ne répond pas au message final
 - TCP instaure une connexion semi-ouverte pour quelques minutes (~75s)
 - Les messages SYN peuvent engorger le module TCP



DoS



DDoS

Mnémonique

- Qu'est ce qu'un **hacker** ? **Cracker** ?
 - Un hacker est une personne qui veut comprendre les choses ...
 - ... Jusqu'à les moindre détails
 - Comment devenir un Hacker ?
 - Crackers: exploitation des connaissances avec des mauvaises intentions
- Qu'est ce qu'un script kiddie ?
 - Outils d'exploitation de vulnérabilités facile à utiliser
- Pourquoi les autres essaient d'accéder d'une façon illégale à notre système ?
 - Curiosité, revanche, extorsion de fond, terrorisme, vol de ressources, vandalisme, etc.



Les différents types d'attaques

■ Attaques passives

- Analyse de trafic
- Interception de message

■ Attaques actives

- Perte de message
- Modification de message
- Insertion de message
- replay
- déni de service



Méthodes d'attaques

■ Ecoute passives

- Obtenir une copie de l'information sans autorisation
- Login et Mot de Passe

■ Usurpation d'identité

- Transmission de messages avec autres identité

■ Modification

- Changement du contenu



Méthodes d'attaques

- Rejeu
 - Enregistrement du trafic et re-injection
 - Ex: retransmission du message de paiement
- Exploitation
 - Utilisation d'une vulnérabilité d'un logiciel pour obtenir un accès
- MITM: Man In The Middle
 - Interception de communications entre différents partenaires

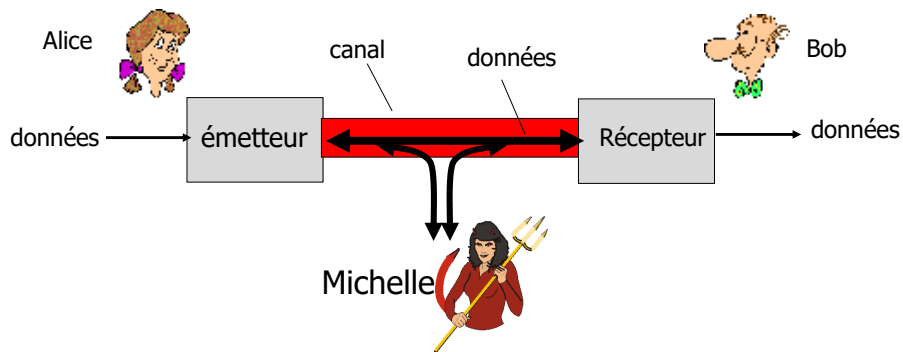


Les services de sécurité

- | | |
|--------------------|--------------------|
| ■ Confidentialité | ■ Disponibilité |
| ■ Intégrité | ■ Contrôle d'accès |
| ■ Authentification | ■ Non-répudiation |
| ■ Anti-rejeu | ■ Anonymat |

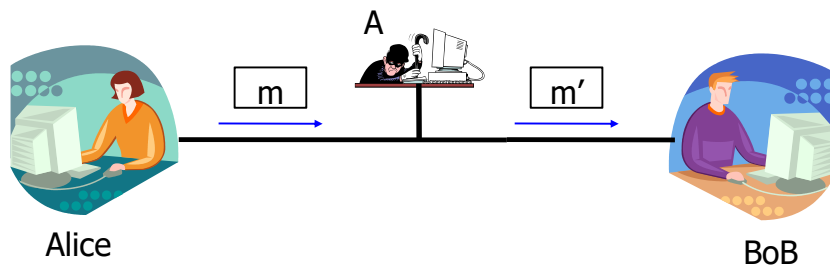
Confidentialité

- Seul le récepteur patenté du message peut lire le message, celui-ci reste secret (ou inexploitable) pour tous les autres utilisateurs
 - **Empêcher les utilisateurs malicieux de lire une information confidentielle**



Intégrité

- Quand le récepteur reçoit le message ***m***, il peut vérifier que celui-ci est intact, c'est-à-dire égal au message que l'émetteur a envoyé
 - **L'information n'est pas été altérée durant son transfert**
 - Objective: empêcher une modification par des utilisateurs malicieux



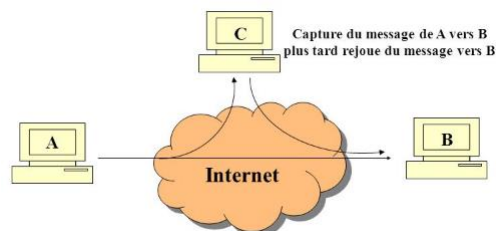
Authentication

- Quand le récepteur reçoit le message **m**, il peut vérifier que c'est bien l'émetteur **Alice** qui l'a envoyé
 - La preuve s'appuie sur un **secret** que connaît l'utilisateur
 - Mot de passe
 - La preuve s'appuie sur un **objet** unique que possède l'utilisateur
 - La preuve s'appuie sur une caractéristique **physique** de l'utilisateur
 - Techniques biométriques
 - Empreintes digitale, rétine de l'œil, vocale
 - Forme du visage
 - Etc.
 - Pas très précis



Anti-rejeu

- Quand le récepteur reçoit le message **m**, il peut vérifier si celui-ci est bien un nouveau message (le message **m** n'a pas déjà été émis et reçu...)





Disponibilité

- Propriété d'un système à être accessible et utilisable par tout utilisateur autorisé
 - Accessible lorsqu'un utilisateur autorisé en a besoin



Contrôle d'accès

- Mécanisme destiné à gérer les droits d'accès aux ressources et aux données
- Les utilisateurs ne peuvent accéder qu'aux ressources et données pour lesquels ils disposent spécifiquement des droits
- Les utilisateurs ne peuvent pas accéder aux ressources et données pour lesquels ils ne disposent pas des droits



Non-répudiation

- Quand le récepteur reçoit le message **m**, il peut être certain que l'émetteur du message a effectivement envoyé un message
- Le récepteur peut montrer la preuve à une tierce partie, preuve que l'émetteur ne peut pas nier
- Quand le récepteur reçoit le message **m**, l'émetteur du message peut être certain que **m** a été effectivement reçu
- L'émetteur peut montrer la preuve à une tierce partie, preuve que le récepteur ne peut pas nier



Anonymat

- L'identité de l'émetteur est cachée au récepteur
- Quand le récepteur reçoit le message **m**, il n'a aucune indication quant à l'émetteur du message
- Ex: Proxify.com

