

Syllabus Admin Infra BINV3180-1

olivier.choquet@vinci.be

21 septembre, 2020 14 :04

Table des matières

1	Org	ganisation du cours	5
	1.1	Objectifs du cours	5
	1.2	Supports du cours	5
	1.3	Organisation	5
	1.4	Evaluation	5
2	Rés	seaux et Infrastructure	6
	2.1	Objectifs de ce chapitre	6
	2.2	Introduction	6
	2.3	Couche 1 : Matériel	8
	2.4	Couche 2 : Liaison de données	8
	2.1	2.4.1 VLAN	10
		2.4.2 STP	10
	2.5	Couche 3 : Réseau	11
	2.0	2.5.1 Adresses spéciales	11
		2.5.2 Mode d'envoi	12
		2.5.3 Commandes réseau	12
		2.5.4 ARP	12
		2.5.5 Découpage en sous-réseaux	13
		2.5.6 Table de routage	14
		2.5.7 Passerelle par défaut	14
		2.5.8 Routage IP	$14 \\ 15$
	2.6	Couche 4 : Transport	$\frac{15}{15}$
	_		
3		vices réseaux	16
	3.1	Objectifs de ce chapitre	16
	3.2	Introduction	16
	3.3	DNS	16
		3.3.1 Configuration DNS	17
		3.3.2 Résolution d'un nom	17
		3.3.3 Point de vue client	18
	3.4	DHCP	19
	3.5	NAT	20
		3.5.1 Source NAT (SNAT)	21
		3.5.2 Port forwarding	21
		3.5.3 Configuration NAT - Résumé	22
4	Inst	tallation Serveurs Linux et Windows	23
		Objectifs de ce chapitre	23

TABLE DES MATIÈRES



	4.2	Introduction
	4.3	Distributions
	4.4	Licences
		4.4.1 Logiciel Libre – GPL
		4.4.2 LGPL
		4.4.3 Licence BSD
		4.4.4 Licence MIT
	4 5	1
	4.5	RAID
	4.6	Installation Linux
		4.6.1 Partitionnement
		4.6.1.1 LVM
		4.6.1.2 Systèmes de fichiers
		4.6.1.3 Montage des partitions
		4.6.1.4 Chiffrement des partitions
		4.6.2 Amorçage
	4.7	Installation Windows (Windows Server 2016)
		4.7.1 Configuration de base
5	Adn	ninistration Linux (Debian) 28
	5.1	Objectifs de ce chapitre
	5.2	APT
	J	5.2.1 Commandes APT
	5.3	SSH
	5.5	5.3.1 Fonctionnement
		5.3.2 Installation
		5.3.3 Configuration
		5.3.4 Utilisation
		5.3.5 Sécurité
		5.3.6 Copie de fichiers
		5.3.7 Authentification par clé sur un serveur Linux
		5.3.8 Tunnel SSH
		5.3.9 Concrètement cela sert à quoi?
	5.4	Gestion des utilisateurs
		5.4.1 adduser-deluser-addgroup-delgroup
		5.4.2 SU
		5.4.3 SUDO
		5.4.3.1 Fonctionnement
		5.4.3.2 Installation
		5.4.3.3 Utilisation
		5.4.3.4 Avantages de SUDO
	==	9
	5.5	
	5.6	SystemD
c	Com	woung Wah
6		veurs Web Objectife du chapitre
	6.1	Objectifs du chapitre
	6.2	Introduction
	6.3	Installer Apache
	6.4	Caractéristiques d'Apache
		6.4.1 VirtualHost
		6.4.1.1 Directives
		6.4.2 Reverse proxy
		6.4.3 Site PHP
	6.5	A pache et HTTPS

TABLE DES MATIÈRES



		6.5.1	Installation		38
		6.5.2	Création d'un certificat autosigné		38
		6.5.3	Let's Encrypt		38
			v I		
7	Par		t accès réseau		39
	7.1	Object	tifs du chapitre		39
	7.2	NFS .	- 		39
		7.2.1	Installation du serveur NFS		39
		7.2.2	Configuration des partages NFS		. 39
		7.2.3	Fonctionnement NFS		
		7.2.4	Exemples exports NFS		
		7.2.5	Exemples client NFS		
		7.2.6	Vérification		
	7.3		BA		
	1.0	7.3.1	Installation du serveur SAMBA		
		7.3.1 $7.3.2$	Configuration du serveur SAMBA		
		7.3.3	Partage public		
		7.3.4	Partage en écriture		
		7.3.5	Partage des "homedirs"		
		7.3.6	Lancer/redémarrer SAMBA		
		7.3.7	Outils / Infos utiles		
	7.4				
		7.4.1	Classification VPN		
		7.4.2	Protocoles VPN		
		7.4.3	Exemple OpenVPN		. 42
	7.5	FTP.			. 43
		7.5.1	Modes		. 43
	7.6	Termin	inal Server		. 43
	7.7	Autres	s solutions d'accès réseau		4 4
		1100100	s solutions a acces reseau		. 43
				•	
8	Anr	nuaires	s et Authentification		44
8	Anr 8.1	nuaires Object	s et Authentification tifs du chapitre		4 4
8	Anr 8.1 8.2	nuaires Object Modèle	s et Authentification tifs du chapitre		4 4
8	Anr 8.1	n uaires Object Modèle Modèle	s et Authentification tifs du chapitre		44 44 44 45
8	Anr 8.1 8.2	nuaires Object Modèle Modèle 8.3.1	s et Authentification tifs du chapitre		44 44 44
8	Anr 8.1 8.2	nuaires Object Modèle Modèle 8.3.1	s et Authentification tifs du chapitre		44 44 44
8	Anr 8.1 8.2 8.3	nuaires Object Modèle Modèle 8.3.1 Modèle	s et Authentification tifs du chapitre		44 44 44 44 44
8	Anr 8.1 8.2 8.3	nuaires Object Modèle Modèle 8.3.1 Modèle Modèle	s et Authentification tifs du chapitre		42 . 44 . 44 . 46
8	Anr 8.1 8.2 8.3 8.4 8.5	Object Modèle Modèle 8.3.1 Modèle Modèle Modèle	s et Authentification tifs du chapitre		44 44 44 44 44 46 46 46
8	Anr 8.1 8.2 8.3 8.4 8.5 8.6	Object Modèle Modèle 8.3.1 Modèle Modèle Modèle LDAP	s et Authentification tifs du chapitre le de nommage le fonctionnel Base, Portée et Filtres le d'informations le de sécurité le de replication P vs SGBD		44 44 44 44 44 46 46 46 46
8	Anr 8.1 8.2 8.3 8.4 8.5 8.6 8.7	Object Modèle Modèle 8.3.1 Modèle Modèle Modèle LDAP	s et Authentification tifs du chapitre		44 44 44 44 46 46 46 46 46 46 47
8	Anr 8.1 8.2 8.3 8.4 8.5 8.6 8.7	Modèle Modèle 8.3.1 Modèle Modèle Modèle LDAP Active 8.8.1	s et Authentification tifs du chapitre		44 44 46
8	Anr 8.1 8.2 8.3 8.4 8.5 8.6 8.7	Modèle Modèle 8.3.1 Modèle Modèle Modèle LDAP Active 8.8.1 8.8.2	s et Authentification tifis du chapitre		44 42 43 44 46 46 47 47
8	Anr 8.1 8.2 8.3 8.4 8.5 8.6 8.7	Modèle Modèle 8.3.1 Modèle Modèle Modèle LDAP Active 8.8.1	s et Authentification ctifs du chapitre le de nommage le fonctionnel Base, Portée et Filtres le d'informations le de sécurité le de replication vs SGBD e Directory Unité d'organisation Groupes de sécurité Permissions		44 44 44 44 44 44 44 44 44 44 44 44
8	Anr 8.1 8.2 8.3 8.4 8.5 8.6 8.7	Modèle Modèle 8.3.1 Modèle Modèle Modèle LDAP Active 8.8.1 8.8.2	s et Authentification ctifs du chapitre le de nommage le fonctionnel Base, Portée et Filtres le d'informations le de sécurité le de replication V vs SGBD e Directory Unité d'organisation Groupes de sécurité Permissions 8.8.3.1 Permissions NTFS		44 44 46 46 46 46 47 47 47 47 47 48 48 48
8	Anr 8.1 8.2 8.3 8.4 8.5 8.6 8.7 8.8	Modèle Modèle Modèle Modèle Modèle Modèle LDAP Active 8.8.1 8.8.2 8.8.3	s et Authentification tifs du chapitre le de nommage le fonctionnel Base, Portée et Filtres le d'informations le de sécurité le de replication vs SGBD e Directory Unité d'organisation Groupes de sécurité Permissions 8.8.3.1 Permissions NTFS 8.8.3.2 Permissions Partage réseau		44 44 44 46 46 46 47 47 47 47 48 48 48 48 48 48 48 48 48 48 48 48 48
8	Anr 8.1 8.2 8.3 8.4 8.5 8.6 8.7	Modèle Modèle Modèle Modèle Modèle Modèle LDAP Active 8.8.1 8.8.2 8.8.3	s et Authentification ctifs du chapitre le de nommage le fonctionnel Base, Portée et Filtres le d'informations le de sécurité le de replication V vs SGBD e Directory Unité d'organisation Groupes de sécurité Permissions 8.8.3.1 Permissions NTFS		44 44 44 46 46 46 47 47 47 47 48 48 48 48 48 48 48 48 48 48 48 48 48
8	Anr 8.1 8.2 8.3 8.4 8.5 8.6 8.7 8.8	Modèle Modèle Modèle Modèle Modèle Modèle LDAP Active 8.8.1 8.8.2 8.8.3	s et Authentification ctifs du chapitre le de nommage le fonctionnel Base, Portée et Filtres le d'informations le de sécurité le de replication V vs SGBD e Directory Unité d'organisation Groupes de sécurité Permissions 8.8.3.1 Permissions NTFS 8.8.3.2 Permissions Partage réseau		44 44 44 46 46 46 47 47 47 48 48 48 48
	Anr 8.1 8.2 8.3 8.4 8.5 8.6 8.7 8.8	Modèle Modèle Modèle Modèle Modèle LDAP Active 8.8.1 8.8.2 8.8.3	s et Authentification ctifs du chapitre le de nommage le fonctionnel Base, Portée et Filtres le d'informations le de sécurité le de replication vs SGBD e Directory Unité d'organisation Groupes de sécurité Permissions 8.8.3.1 Permissions NTFS 8.8.3.2 Permissions Partage réseau les données		44 44 44 46 46 46 47 47 47 48 48 48 49 49 49
	Anr 8.1 8.2 8.3 8.4 8.5 8.6 8.7 8.8	Modèle Modèle Modèle Modèle Modèle LDAP Active 8.8.1 8.8.2 8.8.3 GPO	s et Authentification tifs du chapitre le de nommage le fonctionnel Base, Portée et Filtres le d'informations le de sécurité le de replication vs SGBD Directory Unité d'organisation Groupes de sécurité Permissions 8.8.3.1 Permissions NTFS 8.8.3.2 Permissions Partage réseau les données tifs du chapitre		44 44 40 40 40 40 40 40 40 40 40 40 40 4
	Anr 8.1 8.2 8.3 8.4 8.5 8.6 8.7 8.8	Modèle Modèle Modèle LDAP Active 8.8.1 8.8.2 8.8.3 GPO	s et Authentification tifs du chapitre le de nommage le fonctionnel Base, Portée et Filtres le d'informations le de sécurité le de replication vs SGBD Directory Unité d'organisation Groupes de sécurité Permissions 8.8.3.1 Permissions NTFS 8.8.3.2 Permissions Partage réseau les données tifs du chapitre de données		44 44 40 40 40 40 40 40 40 40 40 40 40 4
	Anr 8.1 8.2 8.3 8.4 8.5 8.6 8.7 8.8	Modèle 8.3.1 Modèle Modèle LDAP Active 8.8.1 8.8.2 8.8.3 GPO	s et Authentification tifs du chapitre le de nommage le fonctionnel Base, Portée et Filtres le d'informations le de sécurité le de replication vs SGBD e Directory Unité d'organisation Groupes de sécurité Permissions 8.8.3.1 Permissions NTFS 8.8.3.2 Permissions Partage réseau les données tifs du chapitre de données DBA		44 44 40 40 40 40 40 40 40 40 40 40 40 4
	Anr 8.1 8.2 8.3 8.4 8.5 8.6 8.7 8.8	Modèle Modèle Modèle LDAP Active 8.8.1 8.8.2 8.8.3 GPO	s et Authentification tifs du chapitre le de nommage le fonctionnel Base, Portée et Filtres le d'informations le de sécurité le de replication vs SGBD e Directory Unité d'organisation Groupes de sécurité Permissions 8.8.3.1 Permissions NTFS 8.8.3.2 Permissions Partage réseau les données tifs du chapitre de données DBA Exemple PostgreSQL		44 44 44 44 44 44 44 44 45 46 46 47 47 48 48 49 49 49 49 49 49 49 49 49 49 49 49 49
	Anr 8.1 8.2 8.3 8.4 8.5 8.6 8.7 8.8	Modèle 8.3.1 Modèle Modèle LDAP Active 8.8.1 8.8.2 8.8.3 GPO	s et Authentification tifs du chapitre le de nommage le fonctionnel Base, Portée et Filtres le d'informations le de sécurité le de replication vs SGBD e Directory Unité d'organisation Groupes de sécurité Permissions 8.8.3.1 Permissions NTFS 8.8.3.2 Permissions Partage réseau les données tifs du chapitre de données DBA		44 44 40 40 40 40 40 40 40 40 40 40 40 4

TABLE DES MATIÈRES



			9.2.2.3 9.2.2.4	Sauvegarde Pos Performance Po												50 51
			9.2.2.5	Réplication Pos												51
	9.3	Sauven			•											51
	9.0	9.3.1		-il sauvegarder?												51
		9.3.1		support sauvega												$51 \\ 52$
		9.3.2		e de sauvegarde,												$\frac{52}{52}$
		9.3.4		ation des données												$\frac{52}{52}$
		9.3.4 $9.3.5$														$\frac{52}{52}$
				e sauvegarde												
	0.4	9.3.6		du 3-2-1												53
	9.4	Quotas	3				 	• •	 	 	 	•	 	•	•	53
10	Virt	tualisat	ion et C	Conteneurs												53
	10.1	Object	ifs du cha	apitre			 		 	 	 		 			53
				virtualisation .												53
				lisation												54
				e la virtualisation												54
																55
				u stockage												55
				u réseau												55
				ox												56
	10.0			e réseau sous VB												57
		10.0.1	· -	NAT												57
				Pont / Bridge												59
				Host-only netwo												59
	10.9	Docker		irs												59
	10.0			ion de Docker .												60
				on de Docker												61
				des images Dock												61
				des conteneurs D												62
				des conteneurs L des volumes												62
				le												62
		10.9.0		Bonnes pratique												63
		10.07		du réseau												
	10.10															63
	10.10		_													64
				ion de docker-co	-											64
				on de docker-com												64
		10.10.3	docker-co	ompose.yml		• • •	 		 	 	 	•	 	•	•	64
				es intéressantes												65
	10.1			des intéressantes												65
	10.1		,	s)												66
				tion \dots												66
		10.11.2	Utilité .			• • •	 		 	 	 		 	•	•	66
11	Dev	Ons &	Cloud													66
		-		apitre												66
																66
				eveloper												66
		-		····												67
	11.4			de développement												68
			-	et les développene												68
		11.4.4	$D \cap A \cap D $	or residenciables	ои		 		 	 	 		 			- 00



1 Organisation du cours

1.1 Objectifs du cours

Fiche UE

1.2 Supports du cours

Ce syllabus est l'unique support de ce cours. Il contient la théorie à connaître pour la partie théorique de l'examen. Il contient également des les explications et commandes pour les exercices des séances pratiques. Il vous permettra donc de vous aider à résoudre les exercices proposés durant les séances théoriques et pratiques. L'objectif est donc principalement la compréhension.

Conventions du syllabus :

- Information importante, qui mérite attention
- Information capitale

Ce syllabus est disponible au format PDF et au format HTML. Au format HTML, vous disposez d'un bouton pour copier/coller les commandes. Ceci peut s'avérer extrêmement utile pour réaliser les exercices. Je vous signale déjà que pour les exercices avec VirtualBox, il est préférable de se connecter en SSH (avec Putty) pour profiter de l'avantage de ce copier/coller.

Vous constituerez vos propres fiches/notes tout au long du cours. Vous enverrez ces notes sur Moodle à une date et heure qui seront communiquées plus tard. Vous pourrez utiliser ces notes durant la partie pratique de l'examen.

1.3 Organisation

Vous trouverez sur Moodle un document "PlanInfra" qui reprend la matière vue séance par séance. TODO. Il sera demandé des lectures de chapitres de ce syllabus pour la prochaine séance théorique. Les séances théoriques consisteront le plus souvent à une séance de questions/réponses et débat suivi d'un exercice papier.

Les séances pratiques consisteront en des exercices sur machine et nécessite quelque fois une installation au préalable (voir infrastructure utilisée dans le document PlanInfra). Les exercices renverront également vers le Syllabus.

1.4 Evaluation

L'unité d'enseignement d'administration infrastructure sera évaluée de manière intégrée au travers d'un examen de 3h durant les sessions de janvier et septembre. Cet examen comporte une partie théorique d'une durée maximum d'une 1h. Cette partie consistera en des questions de connaissance. Pour cette partie, l'objectif est de pouvoir expliquer un concept ou élément présent dans ce syllabus ainsi que son rôle. Vous ne serez pas interrogé sur les exercices papiers vus en théorie durant cette partie théorique.

Exemple de question :

Quel est le rôle et l'utilité d'ARP?

Cet examen comporte également une partie pratique d'une durée maximum de 2h. Cette partie se déroulera sur machine et se composera d'exercices similaires à ceux vus durant les séances pratiques. Pour cette partie, vous disposerez de vos propres notes/supports. Vous serez interrogé sur les exercices papiers vus en théorie durant cette partie pratiques.

En résumé:

Partie théorique (40%)
Questions de théorie



- 1h
- Papier
- Aucun support
- Partie pratique (60%)
 - Exercices sur machine/papier
 - 2h
 - Syllabus disponible
 - Vos fiches disponibles

2 Réseaux et Infrastructure

2.1 Objectifs de ce chapitre

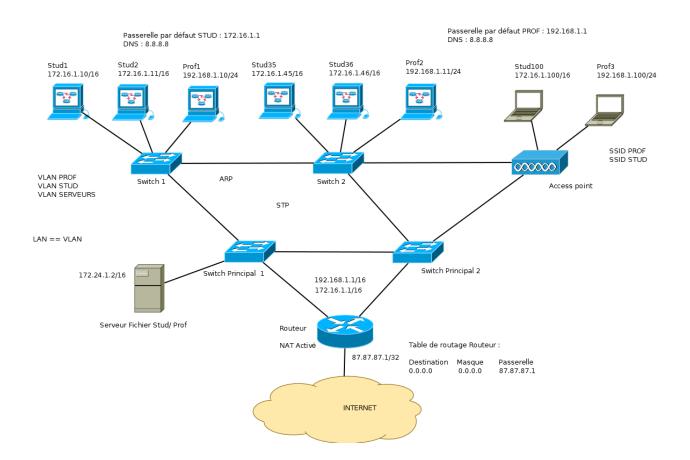
- Connaître les différents composants matériels d'un réseau et leur rôle
- Comprendre quels éléments sont utilisés lors de l'envoi d'une requête réseau HTTP/HTTPS
- Savoir manipuler les différentes commandes de base liées au réseau
- Découper un réseau d'entreprise en sous-réseaux

2.2 Introduction

L'infrastructure d'une entreprise nécessitera le déploiement d'un réseau afin de faire communiquer les ordinateurs de l'entreprise entre eux. Typiquement, les PC des employés devront communiquer avec différents serveurs (authentification, partage fichiers ...) déployés par l'entreprise. Pour déployer un réseau d'entreprise, aussi appelé LAN, l'administrateur réseau devra implémenter les 3 premières couches du modèle OSI. Il devra également déployer des services réseaux tel que le DNS, le DHCP,

Voici un exemple de réseau d'entreprise (très fortement inspiré de l'IPL). Vous retrouverez dans ce schéma tous les composants nécessaires à un réseau d'entreprise aussi appelé LAN. Certains sont sans doute déjà connu pour vous (IP,DNS, ...), d'autres non (VLAN, STP, ...). Les 2 premiers chapitres de ce syllabus vont les détailler et surtout expliquer leur rôle dans ce schéma.





Voici également une capture réseau réalisé avec le logiciel open source Wireshark. Celui-ci vous permet de mieux comprendre ce qui se passe dans un réseau par exemple lorsque vous faites une requête HTTP. Attention les écoutes réseau sont encadrées par des textes de lois. Faire des écoutes réseau sans l'accord de l'entreprise, les personnes concernées est un délit.

```
10.000... 192.168.1.57
                                             52.35.83.137
                                                                        TCP 5550149 → 443 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65019 Len=1 [TCP segment of a reassembled PDU]
                                                                        TCP 60 443 → 50149 [ACK] Seq=1 Ack=2 Win=30693 Len=0
    20.172... 52.35.83.137
                                             192.168.1.57
    3 3.421... Clevo 38:92:4c Broadcast
                                                                         ARP 42 Who has 192,168,1,6? Tell 192,168,1,57
    44.053... Clevo_38:92:4c Broadcast
                                                                         ARP 42 Who has 192.168.1.6? Tell 192.168.1.57
    55.056... Clevo_38:92:4c Broadcast
                                                                         ARP 42 Who has 192.168.1.6? Tell 192.168.1.57
    65.717... fe80::2dca:19... fe80::9e97:26... DNS 91 Standard query 0xd4b2 A ochoquet.be
    75.728... fe80::9e97:26... fe80::2dca:19... DNS 2... Standard query response 0xd4b2 A ochoquet.be A 213.186.33.4 NS dns100.ovh.net NS ns1...
    85.730... \ 192.168.1.57 \\ 213.186.33.4 \\ TCP \ 6650160 \ \rightarrow \ 80 \ [SYN] \ Seq=0 \ Win=64240 \ Len=0 \ MSS=1460 \ WS=256 \ SACK\_PERM=1 \ MSS=1460 \ WS=256 \ MSS=1460 \ MSS
    95.731... fe80::2dca:19... fe80::9e97:26... DNS 91 Standard query 0xf333 A ochoquet.be
    ...5.739... 213.186.33.4 192.168.1.57 TCP 66.80 → 50160 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0 MSS=1452 SACK_PERM=1 WS=4096
    ...5.740... 192.168.1.57 213.186.33.4 TCP 5450160 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=262656 Len=0
    ...5.740... fe80::9e97:26... fe80::2dca:19... DNS 2... Standard query response 0xf333 A ochoquet.be A 213.186.33.4 NS ns100.ovh.net NS dns1...
    ...5.743... fe80::2dca:19... fe80::9e97:26... DNS 91 Standard query 0xab7b AAAA ochoquet.be
   ...5.751... fe80::9e97:26... fe80::2dca:19... DNS 1... Standard query response 0xab7b AAAA ochoquet.be SOA dns100.ovh.net
    ... 7.071... 192.168.1.57
                                             213.186.33.4 HT... 4... GET /syllabusHTML/ HTTP/1.1
   ... 7.087... 213.186.33.4
                                             192.168.1.57 TCP 1...80 \rightarrow 50160 [ACK] Seq=1 Ack=375 Win=2097152 Len=1452 [TCP segment of a reassembled PD...
   ... 7.087... 213.186.33.4
                                             192.168.1.57
                                                                        TCP 1...80 \rightarrow 50160 [ACK] Seq=1453 Ack=375 Win=2097152 Len=1452 [TCP segment of a reassembled...
                                             192.168.1.57
                                                                        TCP 1...80 \rightarrow 50160 [ACK] Seq=2905 Ack=375 Win=2097152 Len=1452 [TCP segment of a reassembled...
    ... 7.087... 213.186.33.4
   ...7.087... 213.186.33.4 192.168.1.57 HT... 1... HTTP/1.1 200 OK (text/html)
Frame 16: 1506 bytes on wire (12048 bits), 1506 bytes captured (12048 bits) on interface \Device\NPF_(EE7F8F6F-CEAF-47D0-872B-9E55AD2D
Ethernet II, Src: Technico_34:e9:64 (9c:97:26:34:e9:64), Dst: Clevo_38:92:4c (80:fa:5b:38:92:4c)
Internet Protocol Version 4, Src: 213.186.33.4, Dst: 192.168.1.57
Transmission Control Protocol, Src Port: 80, Dst Port: 50160, Seq: 1, Ack: 375, Len: 1452
           80 fa 5b 38 92 4c 9c 97 26 34 e9 64 08 00 45 00
                                                                                                        ··[8·L·· &4·d··E·
          05 d4 4b b6 40 00 36 06 3a ce d5 ba 21 04 c0 a8
                                                                                                         ··K·@·6· :···!
0020 01 39 00 50 c3 f0 c4 21 37 de 90 43 fd 69 50 10
                                                                                                        -9-P---! 7--C-iP-
```

Cette capture réseau a été réalisée chez moi (petit réseau de particulier). J'ai simplement effectué une requête



HTTP via un navigateur vers le site http://ochoquet.be/syllabusHTML. Le logiciel Wireshark propose 3 fenêtres. La première en haut avec toute la capture réseau, la deuxième en dessous où pour chaque ligne de la capture vous allez retrouvez le détail par couche du modèle OSI et enfin les données brutes.

Que remarque-t-on dans cette capture?

- un protocole du nom d'ARP fait du broadcast, il sera expliqué dans ce syllabus!
- il y a une requête DNS vers ochoquet.be -> le navigateur a besoin de l'adresse IP de ce domaine pour faire la requête HTTP vers http://ochoquet.be/syllabusHTML. Vous voyez des enregistrements DNS tel que A, AAAA, SOA et NS!
- on voit ensuite plusieurs requêtes TCP avec comme destination le port 80. La requête HTTP va nécessite plusieurs segments TCP pour ramener la page HTML. Le protocole HTTP travaille sur le port 80 par défaut.

Je rappelle également le principe d'encapsulation des couches du modèle OSI. Ici la requête HTTP va être encapsulée dans de segments TCP, eux-mêmes encapsulés dans des paquets IP, eux-mêmes encapsulés dans des trames (couche 2).

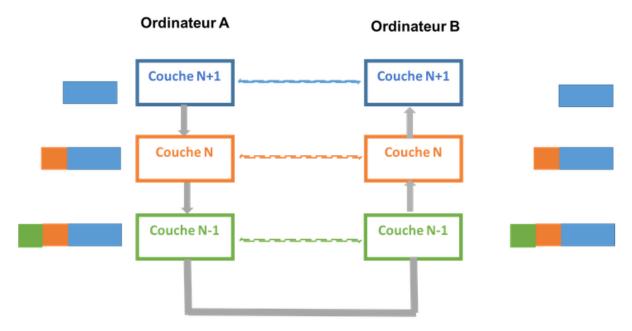


Image issue de http://openclassroom.com

2.3 Couche 1 : Matériel

Au niveau de la couche matérielle, différentes solutions existent pour implémenter son réseau physique. Cependant, une implémentation s'impose : l'utilisation d'un réseau avec une topologie en étoile et des câbles Ethernet. Ce réseau peut être renforcé avec de la fibre optique pour les liaisons les plus sollicitées. Un réseau sans fil accompagne la plupart du temps également cette architecture.

2.4 Couche 2 : Liaison de données

La couche 2 est généralement implémentée dans une infrastructure par une série de switchs (commutateur en français) qui concentrent les câbles Ethernet. Ces switchs, aussi appelés concentrateur, disposent d'un grand nombre de ports(24,48...) afin d'y connecter plusieurs machines. Au niveau de la couche 2, on parle de frames (trame en français). Celles-ci permettent à des PC présents sur le même sous-réseau de dialoguer. L'identifiant d'une machine est la MAC address. Une trame sera donc composée d'une MAC address source, d'une MAC address destination et du message. Le composant principal de cette couche (switch) conserve une table des MAC address permettant d'associer chaque port du switch à une MAC



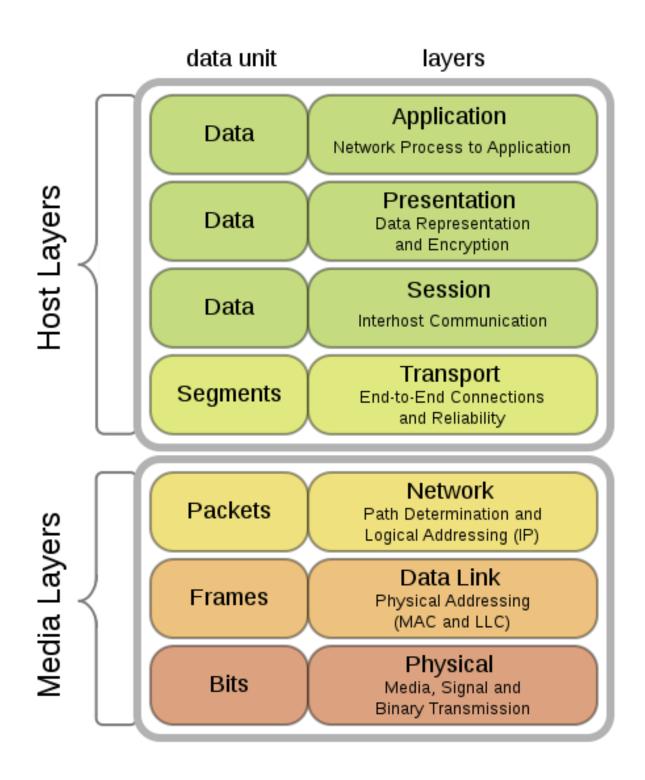


FIGURE 1 – Rappel du Modèle OSI



address. Cette table se met à jour continuellement en fonction de l'activité réseau. Si une machine ne communique plus pendant un laps de temps, sa MAC address est retirée de la table. Cette table permet au switch d'aiguiller les trames directement vers la machine de destination. Si le switch n'a pas connaissance dans sa table de la MAC address de destination, la trame est envoyée sur tous les ports.

MAC Address	Port	Time remaining
00-50-51-6A-3E-0E	1	60
00-50-51-7A-BF-0F	2	40
00-50-51-7E-BE-EE	3	10

FIGURE 2 – Exemple de Table des MAC address présente dans uns switch

2.4.1 VLAN

Les VLAN (Virtual Local Area Network) permettent de séparer certains ports d'un switch par rapport à d'autres. Chaque switch disposera alors d'une table des MAC address par VLAN. L'intérêt des VLAN est de pouvoir utiliser un switch pour connecter des machines appartenant à des réseaux différents toute en garantissant la sécurité. Les ports se verront attribués un numéro de VLAN et les ports ayant un même numéro de VLAN pourront uniquement communiquer entre eux.

Exemple : Imaginons une entreprise avec des employés et une direction. Nous décidons de créer un sous-réseau pour chacune des populations. Sans la technique des VLAN, je devrai utiliser 2 switchs(un switch pour les machines "direction" et un autre switch pour les machines "employés") tandis qu'avec les VLAN je pourrai utiliser un seul switch.

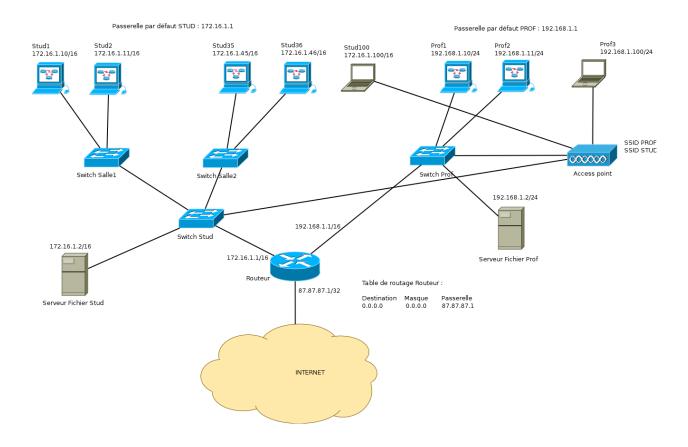
L'intérêt des VLAN est multiple :

- 1. Sécurité : séparation des sous-réseaux
- 2. Économique : on peut utiliser au maximum les ports disponibles sur les switchs (on achètera moins de switch et des plus gros)
- 3. Bande passante : optimisation de la bande passante en réduisant la taille des domaines de diffusion (broadcast)
- 4. Facilité de gestion : on peut facilement changer le numéro de VLAN d'un port et donc faire basculer une machine cliente d'un sous-réseau à un autre

2.4.2 STP

L'architecture en étoile a un point faible. Le switch, au coeur de cette étoile, peut tomber en panne et dès lors toutes les machines connectées à celui-ci deviennent inaccessibles. Mais il y a plus grave, imaginer que le switch "Stud" tombe en panne dans la figure STP. Les machines des salles 1 et 2 ne peuvent plus communiquer entre elles. Pour éviter cela, on ajoutera un câble(redondance) entre les switchs de la salle 1 et 2. Le problème est que vous allez créer une boucle dans le réseau et ceci n'est pas permis. C'est ici qu'intervient le protocole STP (Spanning Tree Protocol), il va autoriser à créer des boucles en désactivant logiquement certains liens et en les réactivant en cas de panne.





2.5 Couche 3 : Réseau

La couche réseau est implémentée dans une infrastructure par des routeurs. Ceux-ci feront transiter des paquets IP d'un réseau à un autre. L'identifiant d'une machine pour cette couche est une adresse IP. Une adresse IP est composée d'une adresse réseau et d'un masque. Le masque d'une adresse IP est noté soit sous le format A.B.C.D (Ex: 255.255.0.0) ou sous le format CIDR (Ex: /16). Actuellement l'adressage IP version 4 (IPv4) est encore largement utilisé même si l'adressage IPv6 commence à faire son apparition.

Une adresse IPv4 étant codée sur 32 bits, nous sommes limités à 4 milliards d'adresses IP pour la terre entière, ce qui est insuffisant pour couvrir tous les besoins actuels. Cette limitation impose l'utilisation d'astuces (IP privée/IP publique notamment) pour contenter tout le monde. Une adresse IPv6 est codée sur 128 bits ce qui permet d'avoir une réserve d'adresses IP suffisante. Exemple Adresse IPv6 : 8000 :0000 :0000 :0000 :0123 :4567 :89AB :CDEF ou 8000 ::123 :4567 :89AB :CDEF (suppression des 0 inutiles). Dans la suite de ce document, on s'intéressera à l'adresse IPv4 uniquement.

2.5.1 Adresses spéciales

Certaines adresses IP sont particulières. Vous connaissez peut-être déjà l'adresse 127.0.0.1 qui souvent utilisé pour la boucle locale(localhost). Il existe en fait des plages d'adresse réservées pour certains usages.

Plage	Usage
127.0.0.0/8 10.0.0.0/8 172.16.0.0/12 192.168.0.0/16	Boucle locale Adresses privées Adresses privées Adresses privées
$224.0.0.0/4^{'}$	Multicast



Tableau à connaître

La boucle locale permet de créer un mini-réseau sur la machine permettant à l'utilisateur de tester/utiliser un service réseau sans être connecté (à un véritable réseau). Ceci permet notamment à un développeur d'utiliser un serveur Web sur sa machine de développement en l'absence de connexion réseau. Les adresses privées sont réservées pour être utilisées dans les réseaux d'entreprises (LAN) et ne sont pas routables sur Internet (Voir NAT). Vous devez utiliser ces adresses lorsque vous créez votre réseau d'entreprise. Les adresses multicast sont utilisées pour l'envoi de paquet en multicast (voir mode d'envoi ci-dessous).

2.5.2 Mode d'envoi

- Unicast : un à un
- Broadcast : un à tout son sous-réseau.
 - Attention les broadcasts ne passent pas les routeurs, on reste dans son sous-réseau.
- Multicast : un à un groupe
 - le protocole IGMP sera employé pour l'abonnement à un groupe
 - le matériel réseau s'occupera de dupliquer les paquets à destination

2.5.3 Commandes réseau

Linux	Windows	Explication
ifconfig / ip addr	ipconfig	Configuration /
		Consultation des
		informations IP d'une
		machine
route	route	Configuration /
		Consultation des
		informations de routage
		d'une machine
ping	ping	Tester la connectivité IP
		d'une machine
traceroute	tracert	Voir le chemin parcouru
		par un paquet IP

Tableau à connaître

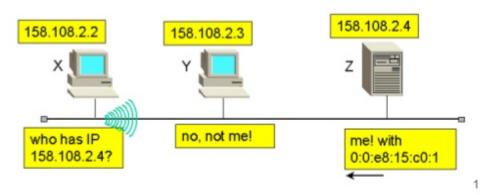
2.5.4 ARP

Lors de l'envoi d'un message, les couches du modèle OSI vont être traversées. Dès qu'un paquet IP est arrivé au sous-réseau de destination, la couche réseau(3) passe la main à la liaison des données(2). Celle-ci, pour envoyer la trame à la machine de destination, a besoin de connaître la MAC address de la machine de destination. Or elle ne connaît ici que l'adresse IP. Le protocole ARP(Adress Resolution Protocol) a été mis en place pour résoudre ce problème. Il permet à une machine de demander l'adresse MAC d'une autre machine sur base de son adresse IP. Une machine peut dès lors envoyer une requête ARP sur son sous-réseau avec la question suivante : "Quelle est la MAC address de la machine dont l'IP est ...?" .La machine possédant l'IP en question répondra directement à la machine ayant posé la question. Une requête ARP sera envoyée via l'adresse broadcast et la réponse sera en unicast. À noter que chaque machine dispose d'un cache ARP. Il s'agit d'une mémoire de toutes les requêtes ARP ayant déjà été faites. Ces requêtes ne sont conservées dans le cache ARP que pendant un certain temps. L'utilité de ce cache est d'éviter d'effectuer trop de requêtes ARP (qui sont en broadcast).



Address Resolution Protocol - ARP

IP over Ethernet



D'un point de vue sécurité, le protocole ARP est sensible aux attaques de type ARP cache poisoning/spoofing. Il s'agit pour l'attaquant de répondre à toutes les requêtes ARP en vue de détourner le trafic du sous-réseau vers sa propre machine et d'effectuer des écoutes.

2.5.5 Découpage en sous-réseaux

Vous devez être capable de découper un réseau en sous-réseau. Ceci peut être demandé dans la partie pratique de l'examen. La tâche d'un administrateur système sera de découper de manière intelligente son réseau. Ce découpage permet d'isoler les réseaux pour des raisons de sécurité et d'efficacité. Il devra calculer une adresse réseau et un masque de sous-réseau. Celui-ci permettra de donner le nombre de machines maximales que le sous-réseau pourra accueillir.

Exemple: un réseau employés composé de 25 machines

- 1. 25 machines \rightarrow recherche de la puissance de 2 supérieure à 25 \rightarrow 2
- 2. Choix d'une adresse réseau parmi les plages d'adresses privées : 192.168.5.0 par ex.
- 3. Calcul du masque : 32 bits 5 bits (puissance de 2 calculée précédemment) \rightarrow /27
- 4. Résultat : 192.168.5.0/27

Une plage d'adresses pour un réseau débutera par l'adresse du réseau et se terminera par l'adresse de diffusion(broadcast). Entre ces 2 adresses, les autres adresses peuvent être utilisées par des machines.

Exemple : un réseau employés composé de 25 machines

- 1. Adresse réseau : 192.168.5.0/27
- 2. Adresse machine 1: 192.168.5.1/27



3. Adresse machine 2: 192.168.5.2/27

4. Adresse machine ... : ...

5. Adresse broadcast: 192.168.5.31/27

L'adresse de diffusion(broadcast) est la dernière adresse de la plage calculée. Tous les bits machines de cette adresse sont donc à 1.

Adresse réseau : $192.168.5.0/27 \rightarrow 192.168.5.00011111 \rightarrow 192.168.5.31/27$ Astuce : une adresse réseau est toujours paire et une adresse de diffusion toujours impaire!

2.5.6 Table de routage

Le composant principal de cette couche 3, le routeur, maintient une table de routage. Vous pouvez imaginer par un routeur comme étant un carrefour routier et une table de routage comme étant les panneaux indicateurs présents au carrefour. Une table de routage est un tableau qui précise pour une destination d'un sous-réseau (adresse réseau + masque) une passerelle (adresse IP d'une machine/routeur).

Un exemple ci-dessous:

```
C:\WINDOWS\system32\cmd.exe
                                                                               _ | &
C:\Documents and Settings\Administrateur>route print
                          ..... MS TCP Loopback interface
     ..00 01 02 03 04 05
                                Carte AMD PCNET Family Ethernet PCI - Miniport d
ordonnancement de paquets
tinéraires actifs
                      Masque
                             réseau
                                           passerelle
                                                        Adr.
                                                             interface Métrique
                   255
tinéraires persistants :
 Aucun
C:\Documents and Settings\Administrateur>
```

Pour chaque destination, la table de routage indique une passerelle et une métrique. À noter que les destinations sont indiquées par réseau (adresse IP + masque). Les entrées de cette table peuvent être ajoutées à la main ou de manière automatique. On parle dans le premier cas de routage statique et dans le second cas de routage dynamique. Quelques exemples de protocoles de routage dynamique : RIP, OSPF (utilisant l'algorithme de Dijkstra).

2.5.7 Passerelle par défaut

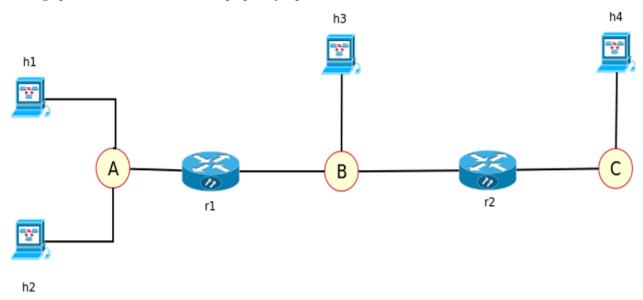
Vu qu'il est impossible pour chaque machine de constituer une table de routage avec tous les chemins possibles, chaque machine possédera une passerelle par défaut (0.0.0.0/.0.0.0.0). Celle-ci sera utilisée lorsqu'aucune règle plus précise ne pourra être utilisée dans la table de routage. Grâce à cette passerelle par défaut, il est également plus simple d'automatiser la connexion de machines clientes à son réseau. En effet, il suffira de fournir à chaque machine cliente une adresse



IP, un masque et une passerelle par défaut et celle-ci pourra utiliser notre réseau. Cette automatisation pourra se faire via un serveur DHCP (Voir DHCP).

2.5.8 Routage IP

Une machine a toujours accès au(x) réseau(x) auquel(s) elle est connectée directement. En définissant une adresse IP sur une machine, vous connectez directement cette machine à un sous-réseau. Il n'y a pas besoin de règle de routage supplémentaire pour que cette machine communique avec toutes les autres machines du sous-réseau. Par contre, si la machine essaie de joindre une machine ne se trouvant pas dans le même sous-réseau, celle-ci devra contacter sa passerelle par défaut(souvent un routeur) qui contient une table de routage permettant de transférer les paquets jusqu'à destination.



Dans le cas ci-dessus, h1 et h2 pourront communiquer ensemble simplement en leur définissant une adresse IP. Pour que h1 et h3 discutent, il faut au minimum :

- 1. une passerelle par défaut (r1) sur h1
- 2. une passerelle par défaut (r1) sur h3

Pour que h1 et h4 discutent, il faut au minimum :

- 1. une passerelle par défaut (r1) sur h1
- 2. une passerelle par défaut (r2) sur h4
- 3. une règle de routage sur r1 : pour atteindre le réseau $C \rightarrow passer par r2$
- 4. une règle de routage sur r2 : pour atteindre le réseau A \rightarrow passer par r1

2.6 Couche 4: Transport

La couche 4 (Transport) va permettre une communication entre applications. Les applications respecteront le modèle d'architecture client-serveur. Cette couche 4 utilise la notion de port. **Une application sera donc identifiée via son port.** Typiquement, une application de type serveur se mettra en écoute sur un port tandis qu'une application cliente se connectera à ce serveur en précisant son adresse IP et port. Des ports par défaut ont été définis pour les applications les plus courantes :

Application	Port réservé
Web(HTTP)	80
SSH	22



Application	Port réservé
HTTPS	443
DNS	53

Tableau à connaître

Chaque machine dispose de 65536 ports. Pour ses besoins personnels, on utilisera les ports au-dessus de 1024 qui ne sont pas réservés. Deux protocoles existent au niveau de la couche 4 : TCP et UDP le premier est un transport jugé fiable car chaque envoi est acquitté (confirmation que l'envoi a été bien reçu). Par contre, UDP se veut plus simple et ne demande aucune confirmation que l'envoi a été correctement reçu. Une politique de sécurité de base pour les administrateurs système est donc de bloquer sur le serveur tous les ports hormis ceux des applications utilisées.

3 Services réseaux

3.1 Objectifs de ce chapitre

— Savoir expliquer le rôle des 3 services réseaux de base

3.2 Introduction

Pour qu'un réseau d'entreprise fonctionne correctement, il est nécessaire d'avoir au minimum 3 services à savoir :

- 1. **DNS** (Domain Name System)
- 2. **DHCP** (Dynamic Host Configuration Protocol)
- 3. NAT (Network Address Translation)

Un administrateur système doit donc veiller à ce que son réseau mette à disposition de ces clients ces 3 services.

3.3 DNS

Pour rappel, le système DNS permet de traduire un nom de domaine en une adresse IP et inversement. Ce système a été longuement décrit dans le cours d'IPP, nous ne détaillerons donc pas son fonctionnement ici. Par contre, nous allons nous attarder à l'usage d'un serveur DNS dans un réseau d'entreprise.

Pour traduire les noms de domaine Internet, il n'est pas obligatoire d'avoir son propre serveur DNS. On peut très bien utiliser le serveur DNS de son ISP (Internet Service Provider) ou encore le très célèbre DNS de Google (8.8.8.8). Dès lors, pourquoi est-il nécessaire pour un administrateur système d'installer un serveur DNS? La raison est la suivante : dans un réseau d'entreprise, les machines clientes porteront des noms et ces noms devront être traduits en une adresse IP.

Une autre raison d'avoir un serveur DNS est la gestion du nom de domaine de l'entreprise. Dans ce cas, l'installation d'un serveur DNS n'est pas obligatoire. On peut très bien utiliser un serveur DNS fourni par son fournisseur de nom de domaine. En tout cas, l'administrateur système de l'entreprise devra gérer les enregistrements DNS de l'entreprise notamment les enregistrements DNS pointant vers les serveurs de l'entreprise et qui devront être accessibles depuis l'extérieur.

Un administrateur système installera généralement 2 serveurs DNS. Cette redondance permettra de gérer plus facilement la défaillance d'un serveur.



3.3.1 Configuration DNS

Un serveur DNS gère les enregistrements pour un nom de domaine aussi appelé zone DNS. Une zone DNS contient différents types d'enregistrements :

- **SOA**: Start of Authority (informations générales sur la zone DNS)
- A: Enregistrement d'un hôte (correspondance Nom \rightarrow IP)
- **CNAME** : Alias
- \mathbf{PTR} : Enregistrement d'une IP (correspondance (IP \rightarrow Nom)
- **MX** : Mail server (adresse IP du serveur mail de la zone)
- **NS**: Name Server (serveur DNS pour la zone)

Exemple d'une configuration d'un serveur DNS sous Linux :

```
$TTL
        604800
        IN
                 SOA
                         ns.monbeaurezo.be. emailadmin.monbeaurezo.be. (
                       2
                                  ; Serial
                      604800
                                      ; Refresh
                       86400
                                      ; Retry
                     2419200
                                      ; Expire
                     604800)
                                     ; Negative Cache TTL
       @
                IN
                        NS
                                 ns.monbeaurezo.be.
       0
                IN
                        Α
                                 127.0.0.1
       0
                IN
                        AAAA
                                 ::1
                IN
                                 192.168.1.1
       ns
                        Α
                                 192.168.1.5
                IN
                        Α
       h1
       aliasH1 IN
                        CNAME
```

3.3.2 Résolution d'un nom

Il est très important de ne pas oublier que toute résolution de noms sur une machine commence par l'inspection du fichier hosts. Ce fichier est présent sous Linux à cet endroit /etc/hosts et sous Windows à cet endroit c :\Windows\System32\Drivers\hosts.

Exemple de fichier hosts sous Windows:



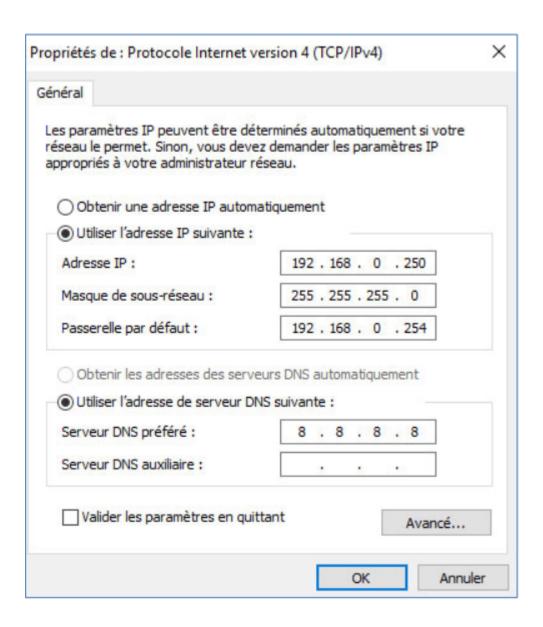
```
Copyright (c) 1993-2009 Microsoft Corp.
# This is a sample HOSTS file used by Microsoft TCP/IP for Windows.
# This file contains the mappings of IP addresses to host names. Each
# entry should be kept on an individual line. The IP address should
# be placed in the first column followed by the corresponding host name.
# The IP address and the host name should be separated by at least one
 space.
# Additionally, comments (such as these) may be inserted on individual
# lines or following the machine name denoted by a '#' symbol.
 For example:
      102.54.94.97
                       rhino.acme.com
                                               # source server
       38.25.63.10
                                               # x client host
                       x.acme.com
# localhost name resolution is handled within DNS itself.
   127.0.0.1 localhost
                   localhost
   ::1
127.0.0.1
                  localhost.vdsnb.com
127.0.0.1
                  siteHTML
127.0.0.1
                  sitePHP
127.0.0.1
                  siteJetty
                  contsitephpdb
127.0.0.1
```

Les administrateurs système utilisent abondamment ce fichier pour tester des services car cela évite l'installation d'un serveur DNS. En production, un serveur DNS sera bien évidemment employé.

3.3.3 Point de vue client

Sur une machine Linux, les serveurs DNS sont enregistrés dans le fichier /etc/resolv.conf. Sous Windows les serveurs DNS sont renseignés dans les propriétés des paramètres IP.





Sous Windows comme sous Linux, on peut tester les réponses des serveurs DNS avec la commande nslookup.

3.4 DHCP

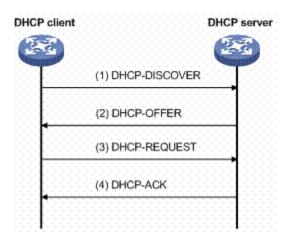
Pour qu'une machine cliente puisse se connecter à un réseau et surfer sur Internet, cette machine a besoin au minimum des informations suivantes :

- se voir attribuer une adresse IP et un masque au sein de ce réseau
- obtenir une passerelle par défaut (pour aller sur Internet notamment)
- obtenir des serveurs DNS (pour traduire les noms en adresse IP)

Un serveur DHCP permettra de répondre à ces besoins de manière automatique. Le protocole DHCP fonctionne comme ceci :

- 1) Un client envoie une requête ${\tt DHCP_DISCOVER}$ en broadcast à la recherche de serveurs ${\tt DHCP}$
- 2) Un ou plusieurs serveurs DHCP répondent avec un DHCP_OFFER contenant au minimum une adresse IP et un
- 3) Le client fait la demande auprès d'un serveur DHCP parmi toutes les offres reçues.
- 4) Le serveur DHCP lui confirme qu'il peut utiliser les informations de l'offre.





Les informations reçues par le serveur DHCP ne seront valables qu'un certain temps. On parle de bail. Le client pourra évidemment renouveler son bail.

La requête DHCP_DISCOVER se fait en broadcast. Les broadcast ne passent pas les routeurs. Donc un serveur DHCP devra être présent dans chaque sous-réseau ou celui-ci devra avoir une interface réseau dans chaque sous-réseau.

Un administrateur système installera plusieurs serveurs DHCP pour se prémunir de la panne d'un serveur. Deux serveurs DHCP ne pouvant pas distribuer les mêmes adresses IP, l'administrateur système devra répartir ces adresses de manière intelligente entre les 2 serveurs.

Il est également possible de configurer les serveurs DHCP en failover pour se prémunir des pannes. Dans ce cas, les 2 serveurs se partagent la même étendue et ils peuvent travailler en ACTIF/PASSIF ou en ACTIF/ACTIF. Le mode ACTIF/PASSIF indique simplement qu'un serveur DHCP est le maître et l'autre l'esclave. C'est donc le serveur maître qui répond à toutes les demandes. Si celui-ci tombe en panne, l'esclave prend le relais. Le mode ACTIF/ACTIF indique que les 2 serveurs travaillent sur un même pied d'égalité. Ils distribuent donc tous les 2 des adresses IP et ceci sur la même étendue. Cela permet donc un équilibrage de charge. À noter que ces modes ACTIF/PASSIF ou ACTIF/ACTIF, nécessite une communication entre les serveurs DHCP et ne fonctionne donc correctement qu'avec des serveurs DHCP similaires (non hétérogènes).

Exemple de configuration d'un serveur DHCP sous Linux :

```
# fichier /etc/dhcp3/dhcpd.conf
# distribution d'adresses IP 10.0.0.0/8
subnet 10.0.0.0 netmask 255.0.0.0 {
# restriction de la distribution au range défini
range 10.0.0.10 10.0.0.250;
# envoi de la passerelle par défaut (gateway)
option routers 10.0.0.1;
# envoi serveur DNS
option domain-name-servers 10.0.0.1;
}
```

3.5 NAT

Le NAT est utilisé abondamment par les réseaux d'entreprise pour traduire les adresses IP privées de clients en adresses publiques routables sur Internet. Pour rappel, les adresses IPv4 sont limitées à 4 milliards ce qui ne permet pas de couvrir la totalité du globe terrestre. Donc certaines plages d'adresses ont été réservées (adresses privées) pour pouvoir être attribuées dans les réseaux locaux des entreprises. Ceci est très bien, mais pour aller sur Internet, j'ai besoin d'une adresse publique autrement dit d'une adresse routable sur Internet. C'est ici qu'intervient le NAT. Vous allez comprendre comment la terre

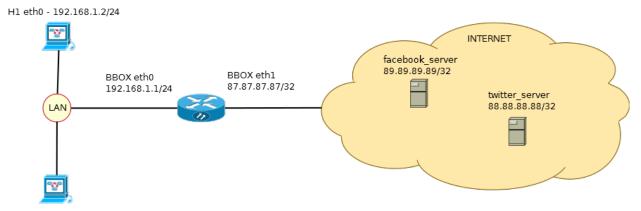


entière peut surfer sur Internet avec seulement 4 milliards d'adresses disponibles.

3.5.1 Source NAT (SNAT)

Dans ce cas, l'adresse IP source du paquet IP est traduite, "natée".

Chaque machine cliente sera connectée au réseau de l'entreprise via une adresse privée et recevra une passerelle par défaut qui sera généralement le routeur qui vous permettra d'aller sur Internet. Ce routeur disposera d'une adresse IP publique reçue par votre fournisseur d'accès à Internet et il disposera également d'une adresse privée dans le réseau de l'entreprise. Nous activerons le NAT sur le routeur ce qui aura pour effet de traduire l'adresse IP source de tout paquet IP sortant sur Internet par l'adresse IP publique du routeur.



H2 eth0 - 192.168.1.50/24

Dans cet exemple, les machines H1 et H2 surferont sur Internet grâce à l'adresse IP publique du routeur BBOX. Il reste un petit point à éclaireir : une fois la réponse reçue à une requête envoyée sur Internet, comment le routeur va-t-il savoir que cette réponse est pour la machine H1, H2, ...?

Le routeur va en fait identifier les machines clientes via un port choisi aléatoirement.

Exemple (requête HTTP):

Avant NAT	Après NAT
IP Source: 192.168.1.2 IP Destination: 89.89.89.1	IP Source: 87.87.87.1 (adresse du routeur) IP Destination: 89.89.89.1
Port Source : /	Port Source : 10527 (port aléatoire, le routeur
	note l'association de ce port à la machine natée à savoir 192.168.1.2)
Port Destination: 80	Port Destination: 80

Lors de la réception de la réponse, le routeur pourra alors savoir en regardant le port la machine à qui est destiné le paquet.

3.5.2 Port forwarding

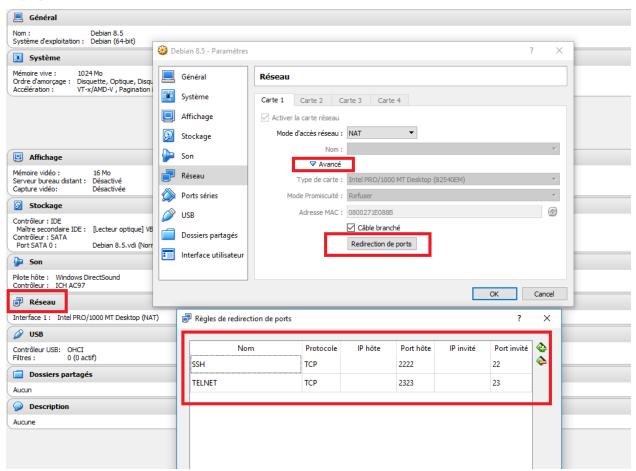
Le NAT introduit une isolation du réseau de l'entreprise. En effet, il est impossible d'atteindre une machine du réseau de l'entreprise depuis l'extérieur. La seule machine que l'on sait atteindre est le routeur. Ceci est intéressant en termes de sécurité, mais nous devons quelquefois avoir accès à un serveur présent dans le réseau de l'entreprise. Pour ce faire, nous pouvons configurer le NAT pour qu'il fasse du port forwarding.



Le principe est le suivant : pour accéder à un serveur de l'entreprise, on attribue un port sur le routeur dédié à ce serveur. Dès que le routeur reçoit une connexion de l'extérieur sur ce port, il transfère les paquets vers l'adresse privée du serveur.

Le port forwarding est utilisé abondamment dans les réseaux surtout depuis la virtualisation. Par exemple, VirtualBox définit par défaut un réseau NAT entre la machine hôte et la machine virtuelle invitée. Si vous installez un serveur dans la machine virtuelle invitée et que vous voulez y accéder depuis l'extérieur (votre machine hôte ici), vous devrez faire du port forwarding. Ceci n'est pas compliqué, il suffit de faire une association entre un port de la machine hôte et un port la machine virtuelle.

Exemple dans VBOX:



Dans cet exemple, nous relions le port hôte 2222 au port invité 22. Cela signifie que si vous vous connectez sur le port 2222 de votre machine hôte, vous allez être redirigé vers le port 22 de la machine virtuelle invitée. Autrement dit, si vous faites un Putty sur le port 2222 depuis votre machine hôte, vous vous connecterez en SSH(22 == SSH) sur votre machine virtuelle. Bien spûr il faut avoir installer SSH sur votre machine virtuelle au préalable.

3.5.3 Configuration NAT - Résumé

- SNAT (source NAT)
 - Usage le + fréquent : LAN → WAN
- DNAT (destination NAT → port forwarding)
 - Usage le + fréquent : WAN → DMZ, LAN



4 Installation Serveurs Linux et Windows

4.1 Objectifs de ce chapitre

— Comprendre les différents éléments qui mérite attention lors de l'installation d'un serveur

4.2 Introduction

Le travail d'un administrateur système consistera en l'installation de différents serveurs en vue de satisfaire les différents besoins des utilisateurs. Nous verrons surtout ici comment installer et configurer un serveur Linux (Distribution Debian) en vue d'y installer des services par après. L'installation d'un serveur Windows reste relativement simple. Celle-ci sera donc vue brièvement.

4.3 Distributions

Contrairement aux environnements propriétaires (Windows), le fait que le noyau Linux soit libre a parmi à différentes communautés de proposer sa version de Linux. On parle de distribution Linux. On distingue différents types de distributions :

Type	Définition	Exemple
Communautai	Debian	
Commerciale	Maintenance et évolution du système assuré par une entreprise	Ubuntu, Red Hat
Généraliste	Distribution multi-usage	Ubuntu, Debian
Spécialisée	Distribution à usage précis	Gparted, Raspbian
Dérivée	Distribution ayant comme base une autre distribution	Ubuntu

Chaque distribution peut évidemment cumuler différents types. L'administrateur système choisira une distribution suivant différents critères :

- 1. L'usage (type ci-dessus)
- 2. La stabilité
- 3. La documentation disponible / le support
- 4. Besoin d'une interface graphique ou pas
- 5. La licence (voir ci-dessous)

4.4 Licences

Faisons un petit point autour des licences. Ceci est aussi bien utile pour les développeurs que pour les administrateurs système. Il existe une variété impressionnante de licences, nous allons ici simplement nommer et expliquer brièvement les plus importantes.

4.4.1 Logiciel Libre – GPL

Le logiciel libre se définit comme un logiciel qui peut être étudié, modifié et diffusé. Cela garantit donc l'accès au code source du programme et par cette occasion de vérifier la transparence et la sécurité du programme. Le logiciel libre a été initié par Richard Stallman qui créa en 1985 la FSF(Free Software Foundation). À partir de ce moment, de nombreux développeurs ont distribué leurs logiciels sous licence GPL (GNU Public Licence).

Cette licence se caractérise par 4 libertés à respecter :



- 1. La liberté d'exécuter le logiciel, pour n'importe quel usage
- 2. La liberté d'étudier le fonctionnement d'un programme et de l'adapter à ses besoins, ce qui passe par l'accès aux codes sources
- 3. La liberté de redistribuer des copies
- 4. L'obligation de faire bénéficier la communauté des versions modifiées (copyleft)

La dernière liberté est la plus contraignante, car elle nécessite qu'un logiciel utilisant une licence GPL doive être distribué sous licence GPL. C'est pourquoi d'autres licences ont vu le jour pour mieux s'adapter aux réalités des entreprises.

4.4.2 LGPL

La licence LGPL(Lesser GNU Public Licence) reprend les fondements de la licence GPL en supprimant la restriction sur l'hérédité de la licence GPL. Cette licence permet également la cohabitation de plusieurs licences(libres et propriétaires) au sein d'un logiciel. Il s'agit pour ces raisons de la licence préférée des développeurs de librairies.

4.4.3 Licence BSD

La licence BSD(Berkeley System Distribution) reprend les fondements de la licence GPL en supprimant la restriction sur l'hérédité de la licence, la restriction sur la redistribution des copies. Cette licence permet également la cohabitation de plusieurs licences(libres et propriétaires) au sein d'un logiciel.

4.4.4 Licence MIT

La licence MIT (Massachusetts Institute of Technology) permet de copier, modifier, redistribuer un logiciel, mais en incluant les copyrights des auteurs. Microsoft utilise cette licence dans certains de ces produits.

4.4.5 Remarques

Gratuit ne veut pas dire libre! La gratuité implique simplement que l'on ne paye pas pour un produit. Open source ne veut pas dire libre! L'Open source implique simplement que nous avons la possibilité d'avoir accès au code source. La notion de logiciel libre fait référence aux 4 libertés citées ci-dessus.

4.5 RAID

Il est important pour un serveur d'éviter toute panne de disque dur qui pourrait rendre le serveur indisponible.

Le RAID (Redundant Arrays of Inexpensive Disks) est un mécanisme de redondance de disques. Celui-ci a plusieurs objectifs combinables à savoir se prémunir contre la panne d'un disque et améliorer les performances en écriture sur les disques. Le RAID peut s'effectuer directement par le système d'exploitation, on parle alors de RAID logiciel. Le RAID peut également être effectué par un composant physique(contrôleur RAID) à part entière, on parle alors de RAID matériel. Le RAID logiciel a l'avantage d'être moins coûteux tandis que le RAID matériel présente l'avantage du remplacement de disque à chaud (c'est-à-dire sans devoir arrêter le serveur). Il existe différents niveaux de RAID. Voici les plus importants :

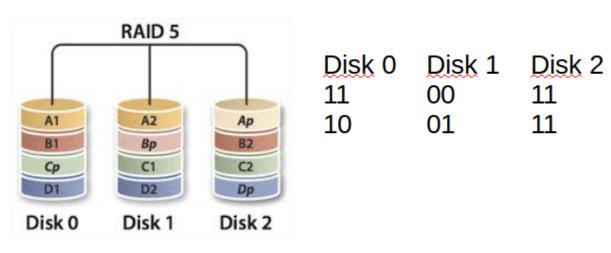
Niveau	Explication	Avantages	Inconvénients
RAID 0	Les données sont écrites en parallèle sur plusieurs disques	Gain en performance	Perte d'un disque == perte des données
RAID 1	Les données sont écrites sur des disque en mirroir	Tolérance aux pannes disques	Coût -> disque en double



Niveau	Explication	Avantages	Inconvénients
RAID 5	Les données sont écrites en parallèle sur au minimum 3 disques (2 disques de données + 1 disque de parité)	Tolérance aux pannes disques + performance	Minimum de 3 disques requis

Tableau à connaître

Le RAID 5 s'appuie sur l'opérateur logique XOR. La parité de chaque écriture est calculée via cet opérateur. En cas de perte d'un disque, l'information peut être reconstituée à partir des 2 autres disques toujours via cet opérateur XOR.



4.6 Installation Linux

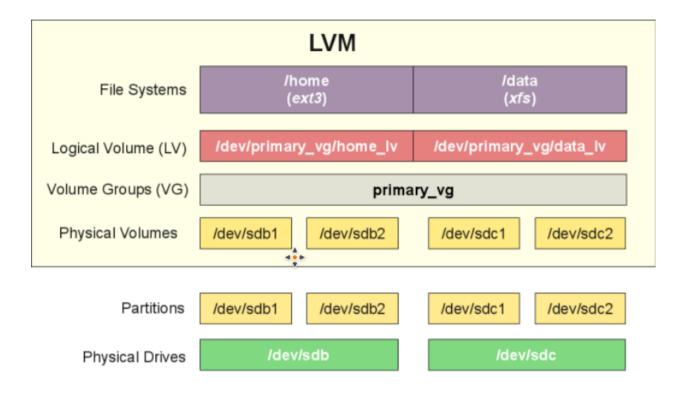
4.6.1 Partitionnement

Le partitionnement désigne l'opération de diviser un disque en partitions. Un partitionnement bien réfléchi facilitera la maintenance des serveurs. Une partition système et une partition "données utilisateur" faciliteront par exemple la mise en place de sauvegardes.

4.6.1.1 LVM À l'installation, l'administrateur système devra réaliser un partitionnement. Cependant il parfois difficile d'imaginer comment vont évoluer les données (la taille et la quantité des données) au cours du temps. Afin de répondre à ce problème, les systèmes d'exploitation proposent une gestion dynamique des partitions. Ces partitions pourront grandir par l'ajout de nouveaux disques.

LVM(Logical Volume Manager) est une solution permettant une gestion dynamique du partitionnement disponible sous Linux. Les partitions peuvent ainsi s'étendre sur plusieurs disques. LVM demande de créer des groupes de volumes physiques (VG). On peut facilement ajouter de nouveaux disques à ces groupes ce qui peut faciliter l'agrandissement de partitions logiques (Logical Volume) . Voir ci-dessous.





4.6.1.2 Systèmes de fichiers Lors du choix du partitionnement, il sera nécessaire de préciser le système de fichiers de chaque partition. Voici les principaux :

- 1. Ext2,Ext3,Ext4 : système de fichiers Linux incluant le concept de permissions (Ext4 est actuellement la version la plus utilisée sous Linux)
- 2. NTFS : système de fichiers Windows incluant le concept de permissions (NTFS est actuellement la version la plus utilisée sous Windows)
- 3. FAT32 : ancien système de fichiers limité à des fichiers de maximum 4GB, pas de systèmes de permissions
- 4. Swap : partition d'échange (extension de la mémoire RAM sous Linux)
- 5. Btrfs : nouveau système de fichier permettant la prise d'instantanés (snapshot d'une partition) et le redimensionnement de partitions à chaud. Ce système utilise en interne les arbres B-tree.

4.6.1.3 Montage des partitions Sous Linux, le montage des partitions est documenté/configuré dans le

# <file system=""></file>	<dir></dir>	<type></type>	<options></options>	<dı< th=""></dı<>
/dev/sda1	/	ext4	defaults	1
/dev/hdxx	/usr	ext4	defaults	1
/dev/sda5	swap	swap	defaults	0

fichier /etc/fstab. Voir ci-dessous.

Les disques sont nommés sous Linux suivant leur contrôleur physique qui les gère. s -> contrôleur SATA, h -> contrôleur IDE (ancien). Ensuite vient un d pour disk suivi d'une lettre incrémentée automatiquement suivant le nombre de disques. a-> premier disque, b -> second disque et ainsi de suite. Il s'ensuit un chiffre également incrémenté qui représente le numéro



de la partition.

Chaque ligne du fstab indique donc une partition, son point de montage, le système de fichiers utilisé, les options, si une sauvegarde doit être faire avec l'utilitaire dump (peu utilisé), l'ordre de vérification des disques lors d'une demande de vérification(fsck).

À noter qu'à la place d'une partition pour le premier point, on retrouve maintenant un UUID (un identifiant unique de partition) ou un label. L'avantage de ces 2 nouvelles méthodes est d'être moins sensible à un changement de disque. Un disque gardera toujours son label ou UUID et ceci peut donc être utilisé dans des scripts en toute sûreté.

4.6.1.4 Chiffrement des partitions Une partition non chiffrée peut être lue facilement sans autorisations particulières via un live-cd si on a un accès physique à une machine. Si on veut protéger ses données, il est donc nécessaire de crypter ses partitions pour éviter toute fuite de données. Ceci est particulièrement vrai pour les portables d'entreprises. Imaginez que le PDG d'une entreprise se fasse voler son portable dans le train, les voleurs pourront récupérer toutes les données du portable si les partitions ne sont pas cryptées.

Linux propose LUKS(Linux Unified Key Setup) qui permet un chiffrement des partitions (à l'installation ou plus tard). Windows propose, quant à lui, BitLocker pour crypter ses partitions.

4.6.2 Amorçage

Lors du démarrage d'une machine, un chargeur d'amorçage(bootloader) est lancé. Celui s'occupera de lancer le système d'exploitation ou de présenter les différents systèmes d'exploitation dans le cas d'un multi-boot. Windows propose winload comme chargeur d'amorçage tandis que Linux propose essentiellement GRUB (GRand Unified Bootloader).

4.7 Installation Windows (Windows Server 2016)

L'installation d'un serveur Windows est assez simple. C'est l'ajout de service, appelé rôle sous Windows, qui reste plus complexe. Les rôles permettent d'installer un Active Directory, un serveur DNS, DHCP,

Pour l'installation, Windows propose différents types d'installation :

- Standard : Support virtualisation limitée
- Datacenter : Support Cloud et virtualisation illimitée
- Essentials : Petite entreprise (25 utilisateurs)

Un aspect important sous Windows est la gestion des licences. Les licences serveur doivent être comptabilisées suivant le nombre de cœurs physiques du processeur. Il faut également comptabiliser les licences d'accès client (CAL).

Windows propose également différentes options pour l'installation d'un serveur.

- Avec expérience utilisateur : Environnement graphique / Recommandé
- Sans expérience utilisateur (core) / gestion du serveur par Sconfig ou Outils d'administration distants
- Nano server : Optimisé pour l'administration à distance de serveur cloud/datacenter

4.7.1 Configuration de base

Après l'installation d'un Windows, il est utile de changer son nom et d'ajouter la machine à un groupe de travail (workgroup) ou domaine. Les groupes de travail et les domaines permettent de regrouper un ensemble de machines dans le but de centraliser la sécurité, les accès. Les groupes de travail sont destinés à des petites structures tandis que les domaines visent des structures plus grandes. Les domaines seront gérés par un Active Directory (Voir Active Directory).



5 Administration Linux (Debian)

5.1 Objectifs de ce chapitre

— Savoir administrer un serveur Linux (Debian)

5.2 APT

Toutes les distributions Linux disposent d'un système de gestion des packages permettant l'installation facile de logiciels et services. Ce système de gestion de packages résout en outre les problèmes de dépendances. Sous Debian ce programme est APT. Nous ne donnerons ici qu'un résumé du fonctionnement de l'outil APT. Différents dépôts contenant des paquets Debian (.deb) c'est-à-dire des logiciels prêts à être installés sont disponibles sur Internet. L'outil APT dispose d'un fichier de configuration (/etc/apt/sources.list) permettant de renseigner les dépôts à utiliser. Il suffit ensuite de mettre à jour depuis les dépôts (mise à jour du cache local) et de demander l'installation du logiciel à APT. L'outil installera automatiquement les dépendances nécessaires pour le logiciel demandé.

/etc/apt/sources.list

```
# deb cdrom:[Debian GNU/Linux 8.5.0 _Jessie_ - Official amd64 NETINST B
inary-1 20160604-15:31]/ jessie main

#deb cdrom:[Debian GNU/Linux 8.5.0 _Jessie_ - Official amd64 NETINST Bi
nary-1 20160604-15:31]/ jessie main

deb http://ftp.be.debian.org/debian/ jessie main
deb-src http://ftp.be.debian.org/debian/ jessie main
deb http://security.debian.org/ jessie/updates main
deb-src http://security.debian.org/ jessie/updates main

# jessie-updates, previously known as 'volatile'
deb http://ftp.be.debian.org/debian/ jessie-updates main
deb-src http://ftp.be.debian.org/debian/ jessie-updates main
deb http://ftp.debian.org/debian jessie-backports main

deb http://ftp.debian.org/debian jessie-backports main
```

5.2.1 Commandes APT

Mise à jour du dépôt local :

```
apt-get update

Mise à jour des logiciels installés :
```

```
apt-get upgrade
```

```
Installer un logiciel:
```

```
apt-get install <paquet1> <paquet2> ...
```



Supprimer un logiciel:

```
apt-get remove <paquet1> <paquet2> ...
```

Rechercher un logiciel/paquet :

apt-cache search <word>

5.3 SSH

Les systèmes Linux actuels sont le plus souvent gérés en ligne de commande (pas d'interface graphique) et à distance. Pour ce faire, on utilisait telnet mais ce protocole a le gros inconvénient de ne rien crypter. Une simple écoute réseau permet alors de récupérer le mot de passe root. SSH est venu remplacer telnet.

5.3.1 Fonctionnement

Nous ne donnerons ici qu'un résumé du fonctionnement du protocole SSH. Le protocole SSH effectue un échange de clés de chiffrement avant d'utiliser ces dernières pour crypter toutes les communications entre le client et le serveur. Le port 22 est le port par défaut utilisé par SSH.

SSH est un service qui est initialisé/démarré par systemd.

5.3.2 Installation

apt-get install ssh

5.3.3 Configuration

Le fichier de configuration client est : /etc/ssh/ssh_config Le fichier de configuration serveur est : /etc/ssh/sshd_config Par défaut, SSH est installé pour permettre une authentification par login et mot de passe pour tous les utilisateurs présents sur le serveur (hormis root). Après avoir effectué une modification dans un fichier de configuration, il faut redémarrer le service pour que les modifications soient prises en compte.

systemctl restart ssh

5.3.4 Utilisation

Le client SSH a besoin des informations suivantes : un nom de machine ou une adresse IP, un login et un mot de passe. On peut remplacer l'authentification par login/mdp par une clé.

Comme client SSH, vous connaissez sans doute déjà le client SSH Windows par excellence: Putty.

Sous Linux/MacOS:

 $\verb|ssh| nomutilisateur@nommachineOUadresseIP| \\$

5.3.5 Sécurité

Par défaut, l'option « PermitRootLogin » dans /etc/ssh/sshd_config est positionnée à « without-password » ce qui indique que les connexions avec l'utilisateur root ne sont possibles qu'avec une clé. Il également possible de restreindre l'utilisation que depuis certaines machines et qu'avec certains utilisateurs.

```
AllowUsers olivier@192.168.1.*
AllowUsers admin bob
```

Ici les utilisateurs admin et bob sont uniquement autorisés et l'utilisateur olivier depuis le sous-réseau 192.168.1.0/24



5.3.6 Copie de fichiers

Il est à noter que dès que vous avez un accès SSH, vous pouvez copier des fichiers entre votre machine hôte et invitée via SCP/SFTP. Ceci peut se faire avec le logiciel WinSCP (Windows) ou Cyberduck(Mac).

5.3.7 Authentification par clé sur un serveur Linux

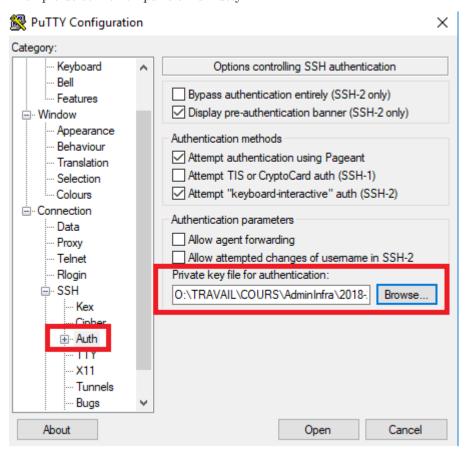
Pour réaliser une authentification SSH par clé, les étapes suivantes sont nécessaires :

1. Générer une paire de clés (privée/publique) sur le client via par exemple Puttygen (Windows) ou ssh-

Attention si vous utiliser Puttygen \to copier le contenu de la clé publique généré dans un fichier texte. N'utiliser pas le bouton « Save public key » car il enregistre la clé sous un format non reconnu sous Linux.

- 2. Copier le contenu de la clé publique dans la home directory de l'utilisateur visé sur le serveur dan
- 3. Se connecter en précisant la clé privée

Exemple de connexion par clé via Putty :



5.3.8 Tunnel SSH

La création d'un tunnel SSH permet de connecter 2 machines en encapsulant le trafic de la première et en le redirigeant vers la seconde. Cette technique est souvent appelée le VPN du pauvre car elle permet notamment de donner accès à une machine du réseau local de l'entreprise à des ordinateurs distants et à moindres frais (de configuration).



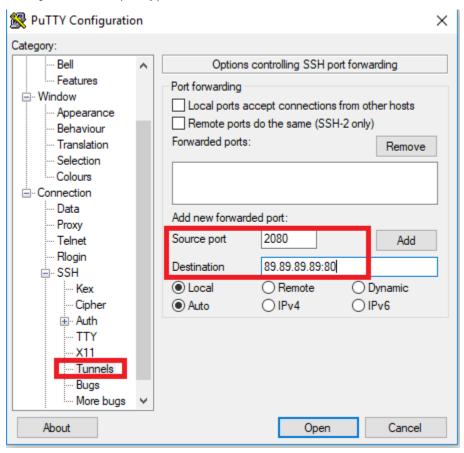
L' idée est de connecter via SSH un port local d'une machine cliente à un port distant d'un serveur. Cela fait drôlement penser à du port forwarding comme on peut le faire avec du NAT (Voir NAT) et c'est le cas.

Exemple Linux:

ssh -L 2080:localhost:80 olivier@89.89.89.89

Dans cet exemple, on crée un tunnel sur le port 2080 de la machine locale et le port 80 du serveur 89.89.89.89. Le trafic de la machine locale sur le port 2080 sera donc envoyé vers le port 80 du serveur.

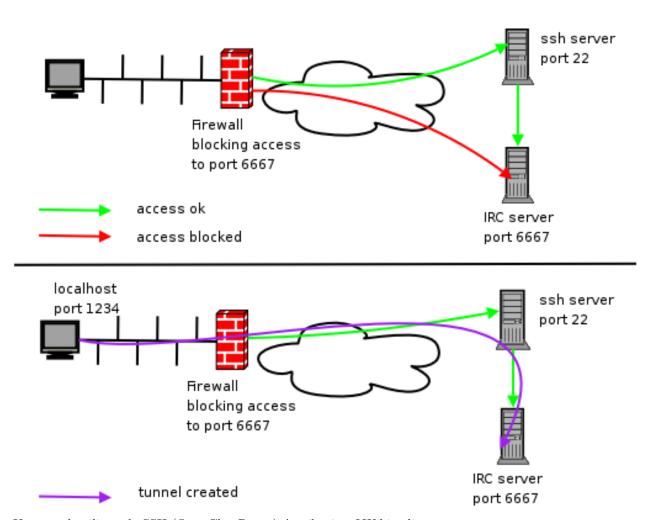
Exemple Windows (Putty):



5.3.9 Concrètement cela sert à quoi?

À accéder à un serveur de votre entreprise depuis la maison alors qu'il n'est pas directement accessible depuis Internet.





Un tunnel utilisant le SSH (OpenClassRoom) Attribution ©Wikipedia

5.4 Gestion des utilisateurs

5.4.1 adduser-deluser-addgroup-delgroup

Ces commandes sont suffisamment explicites. Consulter la documentation à ce sujet pour connaître les options intéressantes.

Il est à noter que Adduser crée un profil pour l'utilisateur basé sur un répertoire squelette situé dans /etc/skel. Tout fichier placé par l'administrateur dans ce répertoire squelette sera copié par défaut dans le répertoire de l'utilisateur lors de l'appel à adduser.

Par défaut, la home directory créée par adduser est accessible en lecture à tout le monde (voir /etc/adduser.conf). Attention, ceci peut ne pas correspondre à votre politique de confidentialité. Ceci peut être changé dans /etc/adduser.conf.

5.4.2 SU

Cette commande permet de changer d'utilisateur. Sans argument, cela permet de devenir root.

su admin



5.4.3 SUDO

La commande sudo a pour objectif de permettre à des utilisateurs d'exécuter des commandes en tant que superutilisateur.

5.4.3.1 Fonctionnement Pour qu'un utilisateur puisse exécuter une commande avec « sudo », il doit faire partie du groupe sudo.

```
apt-get install sudo
```

5.4.3.2 Installation

5.4.3.3 Utilisation Pour ajouter un utilisateur au groupe sudo :

adduser toto sudo

5.4.3.4 Avantages de SUDO Les avantages du SUDO sont les suivants :

- 1. Permettre à des utilisateurs d'exécuter une commande en tant que superutilisateur sans devoir le mot de passe de root.
- 2. Travailler en mode non privilégié et n'utiliser le mode privilégié que quand cela est nécessaire. Ceci réduit le risque de commettre des dommages pour le système.
- 3. Contrôler et enregistrer qui fait quoi (SUDO enregistre toutes le commandes sudo effectuées dans /var/log/auth.log).
- 4. Renforcer la sécurité. En désactivant le compte root et en le remplaçant par un compte « sudo », un attaquant ne connaîtra pas le mot de passe, ni le nom du compte!

5.5 Passwd

Passwd permet de changer le mot de passe de son compte et de tous les comptes (pour le root). Il est également possible de verrouiller ou de désactiver le compte root. Verrouiller le compte root empêche simplement de pouvoir se connecter directement avec le compte root tandis que la désactivation le rend totalement inutilisable.

5.6 SystemD

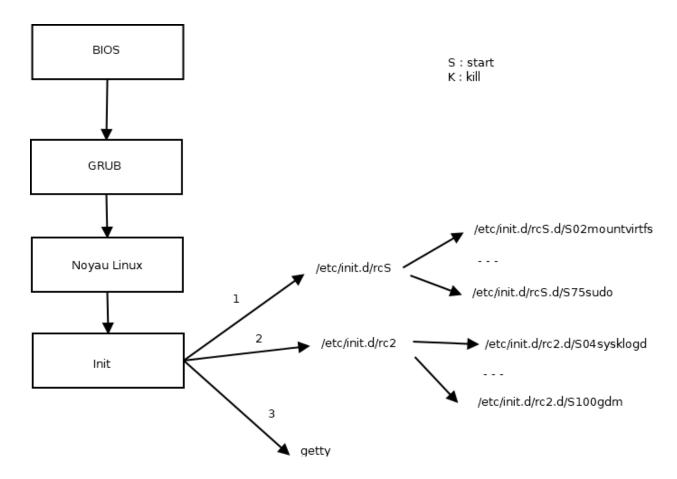
Le système d'exploitation Linux est né sur base du système d'exploitation Unix. Il a donc récupéré énormément de caractéristiques de ce système notamment son système d'initialisation. Les systèmes Unix utilisent une architecture System V. Cette architecture possédait à l'origine de nombreux avantages tel que la mémoire partagée, les sémaphores (cfr. Cours Pgm Sys) qui sont d'ailleurs toujours utilisé aujourd'hui. Ce système d'initialisation était donc le premier processus (init) que lançaient les systèmes Unix et Linux. L'architecture System V divisait l'environnement d'exécution en une série de runlevel et disposait d'un fichier inittab qui précisait quelles applications étaient lancées suivant le **runlevel**.

Les niveaux d'exécutions:

- 0 : arrêt (la commande init 0 arrête le système)
- 1 : mono-utilisateur (utiliser par exemple pour la maintenance)
- 3: multi-utilisateur sans environnement graphique
- 2-4 : idem que 3, mais peut être défini par l'utilisateur (peu utilisé en pratique)
- 5: multi-utilisateur avec environnement graphique
- 6 : redémarrage (la commande init 6 redémarre le système)

Le système d'initialisation en System V :





Encore actuellement, vous verrez des commandes de démarrage de service tel que /etc/init.d/ssh restart qui constitue une trace de cette architecture. Cependant cette architecture date de 1983 et certains manquements ont commencé à apparaître par rapport à de nouveaux besoins. C'est ainsi que SystemD est apparu. SystemD reprend l'architecture SystemV en y ajoutant ceci :

- Fournit des capacités poussées de parallélisation
- Utilise les sockets et l'activation D-Bus pour démarrer les services
- Offre un démarrage à la demande des daemons
- Implémente une logique de contrôle transactionnelle des dépendances entre services
- Piste les processus en utilisant les cgroups Linux
- Supporte les snapshots et leurs restaurations
- Maintiens les points de montage (montage/démontage)

L'objectif principal de SystemD (tout comme SystemV) est de démarrer des services, appelé daemons dans le monde Linux. Il est donc normal que celui-ci propose différentes manières d'implémenter son service.

Voici les types de service :

- 1. Simple : démarre le service immédiatement comme processus principal
- 2. Forking : démarre le service dans un processus fils
- 3. OneShot: idem que simple, mais attend la fin du processus
- 4. Dbus :idem que simple, mais attente d'un nom Dbus
- 5. Notify: idem que simple, mais le processus avertira SystemD quand il peut traiter les unités suivantes

Exemple de définition d'un service :



```
[Unit]
Description=add-client-identifier
Before=network-pre.target
Wants=network-pre.target
[Service]
Type=oneshot
RemainAfterExit=yes
ExecStart=/home/ipl/add-client-identifier.pl
ExecStop=
[Install]
WantedBy=multi-user.target
```

Les niveaux d'exécution en SystemD (assez similaire à System V) :

```
0 : poweroff.target
1 : rescue.target
3 : multi-user.target
2,4 : multi-user.target
5 : graphical.target
6 : reboot.target
emergency.target
```

6 Serveurs Web

6.1 Objectifs du chapitre

— Déployer un site Web via Apache

Ce chapitre a surtout pour but de vous aider pour les exercices.

6.2 Introduction

Il est évident qu'un administrateur système devra installer tôt ou tard un serveur web dans son entreprise vu le nombre croissant d'applications Web. Différents Serveurs Web existent. Voici un tableau des principaux avec leurs caractéristiques.

Serveur Web	Caractéristiques	
Apache	Leader historique, hautement configurable, modules chargés dynamiquement, présent sous Windows et Linux	
Nginx	Challenger, optimisé pour la performance (résolution problème CK10 - servir 1000 clients simultanément), modules compilés, présent sous Linux	
IIS	Serveur Web Windows, support ASP.NET	

Après ce bref tour d'horizon des serveurs Web, nous allons nous intéresser plus particulièrement à Apache.

6.3 Installer Apache

```
apt-get install apache2
```

L'installation créée un compte et un groupe www-data. Apache 2 fonctionne par défaut sur ce compte et groupe pour des raisons de sécurité et tourne sur le port 80. Un site de base (page HTML) est placé dans /var/www ce qui permet de tester directement Apache2 après son installation : http://adresseip. Il est à noter que si vous voulez tester apache sur un serveur ne disposant pas d'interface graphique (et donc pas



de navigateur classique), vous pouvez installer **lynx** qui est un navigateur en mode texte (c'est moche, mais cela permet de tester!).

6.4 Caractéristiques d'Apache

Apache étant hautement configurable, il se caractérise par une configuration morcelée. Le fichier de configuration de base est /etc/apache2/apache2.conf. Ce fichier inclut tout simplement d'autres fichiers et répertoires à savoir :

- /etc/apache2/sites-available : définitions de site Web (VirtualHost)
- /etc/apache2/sites-enabled : définitions de site Web (VirtualHost) activés
- /etc/apache2/mods-available : liste des modules (SSL, proxy, ..) installés
- /etc/apache2/mods-enabled : liste des modules (SSL, proxy, ..) activés
- /etc/apache2/conf-available : liste des configurations (charset, ..) disponibles
- /etc/apache2/conf-enabled : liste des configurations (charset, ...) activés
- /etc/init.d/apache2 : un service qui sera démarré/arrêté par SystemD
- /etc/apache2/ports.conf : la configuration des ports pour apache (80 et 443 par défaut)

Un administrateur système écrira/préparera ces configurations dans les répertoires «availables» et il activera ensuite ces configurations via les commandes suivantes :

```
#activer/ désactiver un site
a2ensite/a2dissite <filenamesite>
#activer/ désactiver une configuration
a2enconf/a2disconf <filenameconf>
#activer/ désactiver un module
a2enmod/a2dismod <filenamemmod>
```

6.4.1 VirtualHost

Les virtualhosts permettent de déployer plusieurs sites Web sur un même serveur (même adresse IP). La distinction se fait en général sur le nom du site, apache doit en effet savoir suivant l'URL quel site il doit présenter.

L'ajouter d'un vhost se fait en créant un fichier dans /etc/apache2/sites-available/«monsite.conf».

Exemple Vhost:

Ensuite, il faut activer le site comme suit :

```
#activer un site
#commande à entrer dans /etc/apache2/sites-available
a2ensite monsite.conf
```



6.4.1.1 Directives La directive «ServerName» est nécessaire pour qu'Apache fasse une distinction sur le nom du site. Toute URL comportant «monsite.be» utilisera ce vhost.

La directive «ServerAdmin» permet de préciser le responsable du site.

La directive «DocumenRoot» permet de préciser l'endroit où se trouve l'arborescence du site.

La directive «ErrorLog» et «CustomLog» permettent de préciser où les logs seront stockés.

On peut ensuite appliquer des règles/restrictions sur le site via la directive «Directory».

Ici on autorise tout le monde à voir le site «Require all granted» et on autorise les utilisateurs à redéfinir ces règles «AllowOverride All». Ceci permet par exemple de définir des .htaccess.

La directive «Require» peut autoriser ou interdire des adresses IPs, des utilisateurs...

Exemples:

```
# n'autoriser l'accès au site que depuis localhost
require ip localhost
# accès uniquement au site pour l'utilisateur admin
require user admin
# pas de redéfinition possible (pas de .htaccess)
AllowOverride None
```

6.4.2 Reverse proxy

Un proxy inverse est un serveur frontal c'est-à-dire un serveur exposé sur Internet et par lequel toutes les requêtes passeront. Ce serveur ne traitera pas les requêtes, mais se contentera de les rediriger vers d'autres serveurs internes à l'entreprise.

Les intérêts de ce mécanisme sont multiples. Vu qu'il n'y a qu'un seul point d'accès, la sécurité est plus facile à gérer. Cela permet également de mettre en œuvre du «load balancing» entre des serveurs internes. C'est également un moyen simple de rendre disponible un serveur interne sur le Web (pas besoin de configuration réseau).

Pour mettre en place un reverse proxy, il faut activer le module apache « proxy http » et « proxy ».

```
a2enmod proxy proxy_http && systemctl restart apache2
```

Ensuite dans le fichier VirtualHost:

6.4.3 Site PHP

Apache peut être configuré pour servir des pages PHP. Il suffit d'installer PHP ainsi que le module PHP pour apache et de redémarrer le service apache2.

```
apt-get install php php-mysql libapache2-mod-php
```

Un site PHP possède généralement une base de données MySQL ou MariaDB. Voici comment installer MySQL et injecter un fichier SQL permettant la création de la base de données.



 ${\bf Installer~MySQL}:$

```
apt-get install default-mysql-server

Injecter un fichier de création DB:

mysql -u username -p < file.sql
```

6.5 Apache et HTTPS

Un serveur Web doit être sécurisé en particulier les échanges entre le client et le serveur doivent être cryptés. Ceci se fait aisément grâce au paquet Openssl. Le port par défaut pour les communications https est le 443.

6.5.1 Installation

```
apt-get install openssl && a2enmod ssl && systemctl restart apache2
```

6.5.2 Création d'un certificat autosigné

La commande openssl permet de créer un certificat ainsi qu'une clé associée à ce certificat.

```
mkdir /etc/apache2/ssl && openssl req -x509 -nodes -days 365 -newkey rsa:2048 -keyout /etc/apache2/ssl/
```

Ici la clé et le certificat seront déposés dans le répertoire /etc/apache2/ssl créé au préalable.

Le VirtualHost sera modifié de la sorte :

6.5.3 Let's Encrypt

Let's encrypt est une autorité de certification libre, gratuite et automatisée. Ceci permet d'obtenir un certificat valide pour son site Web sans trop d'effort. Cependant, la machine servant le site Web doit être «publiquement» accessible ainsi que le nom du domaine. Cela veut dire qu'en test ce procédé n'est pas applicable.

Let's Encrypt



7 Partage et accès réseau

7.1 Objectifs du chapitre

— Connaître les différents moyens de partage et d'accès à un serveur et leur rôle

7.2 NFS

NFS est un protocole réseau couramment employé pour partager des fichiers sur un réseau. NFS fonctionne en mode client-serveur. Les versions les plus utilisées sont la 2 et 3. Nous ne parlerons pas ici de la version 4. NFS est un protocole performant, mais sans sécurité accrue. Ce protocole est le protocole de partage réseau par excellence sous Linux/MacOS.

7.2.1 Installation du serveur NFS

```
apt-get install nfs-kernel-server nfs-common
```

7.2.2 Configuration des partages NFS

Les partages sont à définir dans /etc/exports et ont la forme suivante :

```
<share> <host1>(<options>) <hostN>(<options>)
```

Les hôtes sont des adresses IP ou des noms DNS de machines qui pourront accéder au partage. On peut utiliser le joker (*) pour spécifier plus facilement plusieurs machines ou un sous-réseau. Les options les plus courantes sont :

- 1. ro: read only
 2. rw: read write
- 3. root_squash : réduction des droits du root distant à un simple utilisateur
- 4. all_squash : réduction des droits de tout utilisateur distant à un simple utilisateur
- 5. sync : les opérations sont synchrones

7.2.3 Fonctionnement NFS

NFS vérifie l'identité des utilisateurs via les UID, GID. Il faut donc que les UID, GID de la machine distante et locale corresponde. L'UID de root est toujours le même (0).

Il est donc important de comprendre que NFS (v2,V3) ne demande pas aux utilisateurs de s'authentifier. En effet, on autorise via le fichier « exports » une série d'hôtes à se connecter et ensuite c'est via les permissions classiques UNIX/LINUX que les droits sont positionnés sur le répertoire du serveur NFS. NFS va ensuite simplement vérifier les UID, GID locaux(serveur NFS) et distants (client NFS).

Pour ces raisons, il est alors très facile de casser la sécurité NFS. C'est pourquoi il est presque exclusivement utilisé pour des partages en lecture seule généraliste ou pour faire des backups à distance.

7.2.4 Exemples exports NFS

```
/home/olivier 192.168.1.1(ro)
```

 \rightarrow la machine ayant l'IP 192.168.1.1 peut monter le répertoire /home/olivier. Ce répertoire sera accessible en lecture seule.

```
/home/public *.ipl.be(rw,sync)
```

→ la machine ayant pour nom *.ipl.be peuvent monter le répertoire /home/bob. Ce répertoire sera accessible en lecture/écriture et toute opération d'écriture sera effectuée directement(sync).



```
/home/net 192.168.1.0/24 (rw,async,no_root_squash)
```

 \rightarrow les machines du réseau 192.168.1.0/24 peuvent monter le répertoire /home/net en lecture/écriture.

7.2.5 Exemples client NFS

```
mount -t nfs 192.168.1.1:/home/public /datas/public
# -o → options
mount -t nfs -o soft,intr,rsize=8192,wsize=8192 192.168.1.65:/volume1/BACKUP /home/nfs
```

7.2.6 Vérification

```
showmount -e
```

7.3 SAMBA

SMB/CIFS est un protocole propriétaire utilisé sous Windows pour les partages réseau.

Vous connaissez certainement ces partages réseaux qui ont des paths UNC de la forme : \\machineserveur\partage.

Samba est un logiciel né sous Linux qui implémente ce protocole propriétaire SMB/CIFS. Il permet donc une interopérabilité entre les 2 mondes(Linux/Windows) notamment :

- Créer des partages sous Linux accessible sous Windows
- Transformer un serveur Linux en Domain Controler
- Authentifier des clients Linux sur un Active Directory

Samba fonctionne tout comme NFS en mode client-serveur. Samba possède une gestion plus élaborée au niveau de l'authentification et des droits des utilisateurs par rapport à NFS.

7.3.1 Installation du serveur SAMBA

```
apt-get install samba samba-common-bin
```

7.3.2 Configuration du serveur SAMBA

La configuration s'effectue dans /etc/samba/smb.conf. Nous n'allons pas ici décrire tous les paramètres, mais voici les principaux. Les partages se définissent entre [...] (section). Certaines sections sont prédéfinies comme :

• global : paramètres globaux de serveur SAMBA • homes : partager automatiquement les homedirs des utilisateurs du serveur • printers : partager les imprimantes du serveur.

À l'intérieur de ces sections, les paramètres se définissent de la sorte : paramètre = valeur Voici quelques exemples de configuration classique ci-dessous.

7.3.3 Partage public

Le but est ici de donner accès à tout le monde en lecture seule à un répertoire situé sur le serveur.

[global]

```
server string = monserveurLinux
security = user
# les utilisateurs qui se connecte au partage seront mappés sur le compte anonyme
map to guest = Bad user
# compte anonyme pour les « Bad user »
```



```
guest account = nobody

# compatibilité protocole SMB et Windows 10

min protocol = LANMAN2

max protocol = NT1

[public]

# chemin local du partage

path = /home/samba/allusers

# accès possible en anonyme à ce partage

public = yes

readonly = yes

# répertoire visible dans l'explorateur de fichiers

browseable = yes
```

7.3.4 Partage en écriture

```
[partageEcriture]
    # chemin local du partage
    path = /home/samba/partageEcriture
    browseable = yes
    write list = user1, user2
```

Ici plus question d'accès anonyme, il est nécessaire d'ajouter un compte SAMBA avec mot de passe.

```
smbpasswd -a user1
```

7.3.5 Partage des "homedirs"

Le but ici est permettre l'accès en écriture à leur home directory (depuis Windows par ex.) aux utilisateurs enregistrés sur le serveur Linux.

```
[global]
    server string = monserveurLinux
    security = user
[homes]
    # inutile de rendre visibles à tout le monde ces partages
    browseable = no
    writable = yes
    # les utilisateurs pouvant accéder à ce partage sont ceux
    # correspondant à %S c'est-à-dire au nom du partage ... c'est- # à-dire le nom de l'utilis
    valid users = %S
```

7.3.6 Lancer/redémarrer SAMBA

```
systemctl restart samba
```

7.3.7 Outils / Infos utiles

La commande «testparm» permet de vérifier la configuration de votre smb.conf.

Sous Windows, la commande «NET USE» (à taper dans une console DOS) permet de voir les connexions SMB et de les supprimer. NET USE / DELETE.

Voici quelques paramètres intéressants :



• write list = user1 user2 .. • create mask / directory mask • comment (une description du partage) • log file • host allow / host deny

On peut donner un groupe via @ : valid users = @admins

7.4 VPN

Un VPN(Virtual Private Network) est un système permettant de relier 2 réseaux via un réseau non sûr tout en garantissant un trafic sécurisé (crypté) et de manière transparente. On parle de tunnel.

Les VPN sont de plus en plus utilisés, car ils permettent notamment de se protéger des écoutes sur un réseau public (NSA, ...) et d'anonymiser sa connexion.

7.4.1 Classification VPN

Il existe différents types de VPN à savoir :

- 1. LAN to LAN / Site to Site permettant de relier 2 réseaux (Ex : relier des succursales d'une entreprise éparpillées dans le monde)
- 2. RoadWarrior permettant à un PC externe de se connecter à l'entreprise (Nomadisme des employés)

Il est important de comprendre que le VPN crée un réseau et le configure pour que le réseau distant (LAN to LAN) ou PC distant (Road Warrior) soit considéré comme s'il était dans l'entreprise. L'utilisateur pourra donc utiliser tout ce qui accessible dans le LAN de l'entreprise (imprimantes ...).

7.4.2 Protocoles VPN

Protocole	Couche Réseau	Remarques
PPTP (Point to Point Tunneling	Couche Liaison des	Road Warrior
Protocol)	données	
L2TP (Layer 2 Tunneling	Couche Liaison des	Road Warrior / Remplaçant PPTP
Protocol)	données	
IPSec	Couche Réseau	Site To Site / intégré à IPV6 / se
		configure essentiellement sur les
		routeurs-firewalls des entreprises
OpenVPN	Couche	OpenVPN est un logiciel créant un
	Application	VPN en se basant sur SSL/TLS –
		RoadWarrior ou Site to Site

7.4.3 Exemple OpenVPN

```
# Serveur VPN (server.conf)
mode server
proto udp
dev tun
topology subnet
# clé et certificat SSL
ca keys/ca.crt
cert keys/cert.crt
dh keys/dh2048.pem
# réseau créé
```



```
server 10.50.0.0 255.255.255.0
keepalive 10 120
# compression des échanges
comp-lzo

#client VPN (client.conf)
client
proto udp
dev tun
remote 89.89.89.89 1194
nobind
ca /etc/keys/ca.crt
cert /etc/keys/roadwarrior.crt
key /etc/keyroadwarrior.key
comp-lzo
```

7.5 FTP

Le FTP (File Transfer Protocol) est un protocole réseau standard. On le retrouve donc très facilement sous n'importe quel environnement (Windows/Linux). De nombreux clients (graphiques ou non) existent. On l'utilise encore fréquemment pour transférer du code source sur un serveur hébergé.

Comme son nom l'indique, ce protocole est fait pour transférer des fichiers entre ordinateurs. C' est le protocole le plus efficace pour cette tâche. IL est dès lors très utilisé DNS les tâches de backups.

Le protocole FTP utilise un canal pour le transfert des données et un autre pour le contrôle. C'est pourquoi il utilise par défaut 2 ports ($20 \rightarrow$ données, $21 \rightarrow$ contrôle). Le canal de contrôle permet d'envoyer les commandes FTP (put, get, open, close, ls, ...).

Il peut être sécurisé via SSL/TLS (FTPS) ou par SSH (SFTP). Regardez dans WinSCP, vous verrez que vous transférez par défaut vos fichiers par SFTP!

7.5.1 Modes

Le protocole FTP peut s'utiliser en mode actif ou passif.

Dans le mode actif, le client peut choisir son port de connexion pour la réception des données. Le serveur initialisera une connexion de son port 20 vers le port choisi par le client. Le client doit donc accepter les connexions entrantes sur le port choisi. Ceci pose souvent problème car les clients se trouvent généralement dans un LAN qui effectue du NAT vers l'extérieur. C'est pourquoi le mode actif est le moins utilisé.

Dans le mode passif, le serveur impose le port de connexion pour le transfert des données. Le port choisi par le serveur est envoyé au client qui initialise alors la connexion.

7.6 Terminal Server

L'administration d'un serveur Linux se fait assez facilement via SSH. Le pendant dans le monde Windows est le Terminal Server aussi appelé Bureau à distance. Le Terminal Server repose sur le protocole RDP (Remote Desktop Protocol) développé par Microsoft.

Terminal Server permet non seulement la prise à distance d'un serveur avec son interface graphique, mais aussi de monter des lecteurs locaux sur le serveur distant.

7.7 Autres solutions d'accès réseau

SCP, Teamviewer, VNC, Nomachine, Citrix,



8 Annuaires et Authentification

8.1 Objectifs du chapitre

— Connaître les différents composants d'un Active Directory et leurs rôles

Dans un réseau d'entreprise, il devient rapidement nécessaire de centraliser les authentifications afin de faciliter la maintenance de la politique des accès, des droits, des stratégies de sécurité.

Le protocole LDAP (Lightweight Directory Access Protocol) a été défini pour permettre d'interroger et de modifier un annuaire. Il est depuis devenu une référence et un standard pour l'authentification.

LDAP est en fait devenu bien plus qu'un protocole, c'est une norme qui définit :

- 1. un protocole : comment sont échangées les données
- 2. un modèle de nommage : comment sont nommées les entrées dans l'annuaire
- 3. un modèle fonctionnel : quelles sont les méthodes pour accéder aux données
- 4. un modèle d'information : nature et description des données
- 5. un modèle de sécurité : description de la sécurité des données (quel chiffrement ...)
- 6. Réplication : comment répliquer des données entre serveurs LDAP pour se prémunir des pannes ? Ce point n'est pas encore standardisé.

Différentes implémentations de la norme LDAP existent. OpenLDAP est la solution reconnue du monde libre (paquet slapd dans Debian). La solution Active Directory de Microsoft est sans doute la plus connue et répandue. Nous en parlerons plus longuement (Voir Active Directory).

8.2 Modèle de nommage

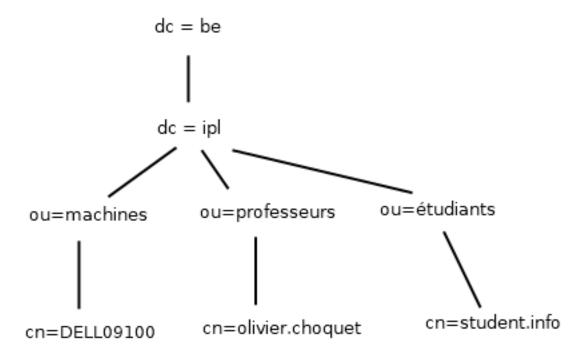
Un annuaire sera élaboré à partir d'une structure de données de type arbre hiérarchique représentant l'organisation d'une entreprise. La racine de cet arbre sera un nom DNS (le nom DNS de l'entreprise généralement), les nœuds seront les divisions de l'entreprise (départements, sections, année d'étude ...) et les feuilles seront les objets (machines ou utilisateurs principalement).

Voici le vocabulaire de base utilisé dans un annuaire LDAP :

- DC: Domain Component. Racine de l'arbre
- DN: Distinguished Name. Chemin complet vers un élément (Les DN sont uniques)
- OU: Organizational Unit. Division de l'entreprise rassemblant des CN.
- CN: Common Name. Nom d'un élément

Exemple:





 $\label{eq:cn_out} DN: \\ \textit{``cn=olivier.choquet,ou=professeurs, dc=ipl,dc=be''} CN: \\ \textit{``colivier.choquet,ou=professeurs, dc=ipl,dc=be''} CN: \\ \textit{``colivier.choquet,ou=professeur,ou=professeur,ou=professeur,ou=professeur,ou=professeur,ou=professeur,ou=professeur,ou=professeur,ou=professeur,ou=professeur,ou=professeur,ou=professeur,$

LDAP s'impose comme moyen d'authentification car il est bien standardisé et documenté. De plus sa structure de données en arbre est bien adaptée en termes de performance à l'authentification (beaucoup de lectures et peu d'écriture).

8.3 Modèle fonctionnel

LDAP a défini différentes méthodes permettant de modifier et consulter l'annuaire. Voici la liste des principales méthodes :

- Bind : s'authentifier auprès du serveur LDAP. Ceci est nécessaire avant de demander au serveur une opération au serveur
- Add/Modify/Delete : mise à jour de l'annuaire.
- Search : «search» permettra de rechercher un élément ou plusieurs éléments dans l'annuaire en précisant une base, une portée et éventuellement des filtres (voir ci-dessous).
 - Compare : vérifie qu'un élément contient ou non un attribut Unbind : se déconnecter du serveur

8.3.1 Base, Portée et Filtres

Une recherche dans l'annuaire devra préciser ces 3 éléments. La base indique l'endroit où la recherche commence dans l'annuaire (nœud dans l'arbre). La portée indique où l'on s'arrête et peut prendre comme valeur :

- Base: uniquement la base
- One : fils directs
- Sub : récursif sur toute l'arborescence

Les filtres permettent de ne prendre en compte dans la recherche que des éléments respectant certaines règles (élément ayant l'attribut,). LDAP fournit différents opérateurs pour construire les filtres :

- --= (égalité)
- $-- \sim = (approximation)$
- >= (supérieur / inférieur ou égal)



: (intersection)(OU logique)& (ET logique)! (négation)

Exemple : &(&(objectclass=prof)(cn=A*)(!(sexe=M))) Une recherche LDAP est également appelée Query LDAP. Un annuaire LDAP peut également être interrogé via une URL. Exemple : ldap://localhost:389/ou=professeurs,dc=ipl,dc=be?uid?sub

8.4 Modèle d'informations

LDAP définit le modèle d'information suivant :

- Entrée : composé d'attributs, possède un type (classe d'objets)
- Schéma : définition des attributs possibles et classes d'objets
- DN (Distinguished Name)

Exemple:

dn: cn=olivier.choquet, ou=profs, dc=ipl,dc=be\

objectClass: user\
cn: olivier.choquet\

mail: olivier.choquet@vinci.be\

bureau: A050\

8.5 Modèle de sécurité

Le transport des messages LDAP sera chiffré via SSL/TLS. LDAP présente différentes méthodes d'authentification. L'utilisateur, une fois authentifié (via un bind), aura accès aux données suivant les règles établies dans les ACL (Access Control List).

8.6 Modèle de replication

Un modèle de réplication est prévu dans la norme LDAP, mais il n'est pas encore standardisé. La réplication est un élément important pour assurer une redondance qui reste le moyen privilégié par les administrateurs système pour se prémunir des pannes. Les différentes implémentations LDAP (Active Directory, OpenLDAP, ..) ont développé leurs systèmes de réplication.

À noter également que LDAP fournit un format d'échange standard nommé LDIF (LDAP Data Interchange Format) qui permet d'échanger/sauvegarder de l'information entre serveurs LDAP. Cependant celui-ci ne permet pas une réplication aisée.

8.7 LDAP vs SGBD

LDAP	SGBD
Optimiser pour la lecture, faible en écriture Isolation pas garantie	Optimiser pour les lectures et écritures Support Transaction (ACID)
Réplication aisée	Réplication plus complexe
Attribut multi-valeurs	
Query LDAP	$\mathbf{Query} \ \mathbf{SQL}$
Modèle de données défini, mais extensible	Définition du modèle par le dévelopeur,
facilement	extensible mais difficile

A noter qu'une base de données peut être utilisée comme implémentation d'une solution serveur LDAP.



8.8 Active Directory

L'Active Directory est une implémentation Microsoft d'un annuaire LDAP. Cette implémentation est évidemment adaptée aux environnements Microsoft. L'Active Directory permettra de gérer l'authentification des utilisateurs d'un ou plusieurs domaines, de gérer les droits des utilisateurs via des groupes de sécurité. L'Active Directory introduit son propre vocabulaire en plus du vocabulaire LDAP.

Un Active Directory définira une forêt qui sera composée d'arbres(domaine parent avec des domaines enfants) et/ou de domaines. Les domaines seront, quant à eux, constitués d'unités d'organisation et enfin d'ordinateurs, de groupes et utilisateurs.

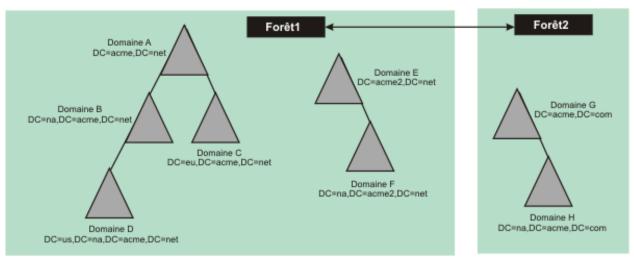


Image issue de ibm.com

Chaque domaine connaît ses objets, mais est incapable de localiser les objets d'un autre domaine. C'est pourquoi la forêt maintient un catalogue global qui sera consulté en cas de besoin par les domaines. Entre différentes forêts, on peut établir des relations d'approbations ce qui permet de s'authentifier dans la forêt 1 avec les identifiants de la forêt 2 et vice-versa.

Dans un Active Directory, nous allons retrouver différents objets. Les plus importants sont les utilisateurs, les ordinateurs du domaine, les groupes de sécurité, les GPO (Voir GPO), les unités d'organisation.

Un serveur hébergeant un Active Directory est appelé contrôleur de domaine. Il est conseillé d'avoir au minimum 2 contrôleurs de domaine par Active Directory pour se prémunir des pannes.

8.8.1 Unité d'organisation

Une unité d'organisation est un regroupement d'objets de l'Active Directory. C'est un nœud dans l'arbre LDAP. Les unités d'organisation trouvent essentiellement leur utilité par le fait que des GPO puissent être définies à ce niveau.

Ne pas confondre les unités d'organisation et les groupes de sécurité. Des GPO ne peuvent pas être définies sur des groupes et des permissions ne peuvent pas être définies sur des unités d'organisations. Un objet(utilisateur) peut appartenir à plusieurs groupes, il ne pourra pas contre être placé que dans une seule unité d'organisation.

8.8.2 Groupes de sécurité

Il est évidemment bien plus aisé de gérer les droits des utilisateurs via des groupes. Il existe différentes étendues de groupe :

— Domain Local : groupe utilisé uniquement dans son domaine de création



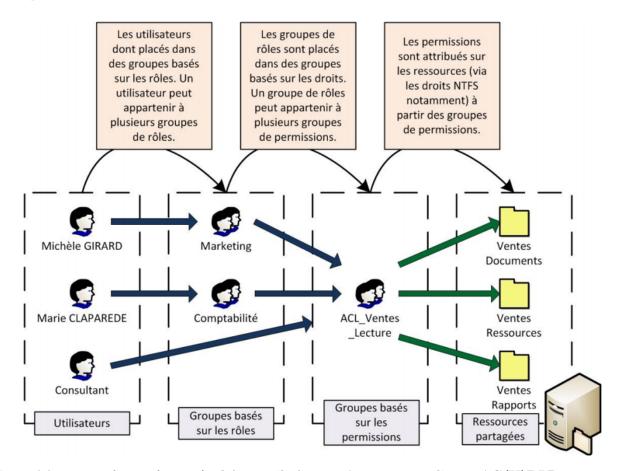
- Global : groupe utilisé dans tous les domaines approuvés
- Universel : groupe utilisé dans les domaines de la forêt

Microsoft propose une recommandation pour la gestion des droits et des groupes. Il s'agit de la recommandation AG(U)DLP.

$Account \rightarrow Global \rightarrow (Universel) \rightarrow Domain Local \rightarrow Permission$

L'idée est donc de placer les utilisateurs dans des groupes globaux, de placer ceux-ci dans groupe locaux et ensuite d'appliquer les permissions sur ses groupes. Éventuellement dans de grandes structures avec plusieurs domaines, un niveau de groupe universel peut être introduit.

Exemple:



 ${\rm Image\ labo-microsoft.supinfo.com\ /\ sch\'ema\ utile\ \grave{a}\ conna\^{i}tre\ pour\ expliquer\ AG(U)DLP}$

8.8.3 Permissions

8.8.3.1 Permissions NTFS Microsoft utilise le système de fichiers NTFS et dès lors les permissions seront des permissions NTFS. Les permissions NTFS sont très riches (beaucoup de possibilités).

Voici les permissions les plus communes :

- R (Read)
- W (Write)
- RE (Read and Execution)
- M (Modify)
- FC (Full Control)



Les permissions sont héritées. Le répertoire C :\test héritera des permissions mises sur C :\. Il existe la possibilité de bloquer l'héritage. Les permissions NTFS définissent différentes étendues (ce dossier, ce dossier et sous-dossier, uniquement fichiers ...).

8.8.3.2 Permissions Partage réseau Les partages réseau sont des dossiers (présents généralement sur des serveurs) qui sont partagés et donc accessibles sur le réseau depuis n'importe quelle machine. Ces partages réseau utilisent le protocole SMB (Voir SAMBA).

Attention à ne pas confondre les permissions NTFS qui s'appliquent directement sur des fichiers et dossiers locaux (présents sur le système de fichiers) et les permissions de partage qui sont définies sur les partages réseau.

Les permissions de partage réseau sont plus limitées (R, M, FC). Lors de l'accès à un partage réseau, le système évalue tout d'abord les permissions du partage réseau et ensuite les permissions NTFS (puisque tout partage réseau se retrouve toujours physiquement sur un système de fichiers).

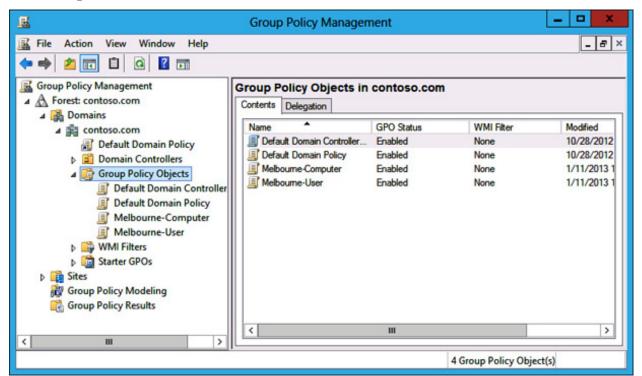
8.9 GPO

Les GPO (Group Policy Object) permettent de définir des stratégies de sécurité et/ou de configurer des paramètres de manière centralisée pour un domaine ou une forêt. Par exemple, on peut imposer un proxy pour les clients, définir un fond d'écran, définir une politique de mot de passe (longueur, complexité ...).

Les GPO, aussi appelées stratégie de groupe en français, permettent de déployer des stratégies/paramètres sur 2 types objets de l'Active Directory : les utilisateurs et les ordinateurs. Les GPO se créent le plus souvent sur des Organizational Unit.

Les GPO machines (configuration ordinateur) s'appliquent au démarrage de la machine. Les GPO utilisateurs (configuration utilisateur) s'appliquent à l'ouverture de session d'un utilisateur.

Console de gestion des GPO:





9 Gestion des données

9.1 Objectifs du chapitre

— Etablir un plan de sauvegarde des données

9.2 Base de données

En tant que développeur, vous savez que la majorité des données sont stockées dans des bases de données. Nous allons donc nous intéresser à ce composant essentiel de l'entreprise du point de vue administration système.

Nous allons particulièrement au type de base de données le plus répandu à savoir les bases de données relationnelles. Nous prendrons PostGreSQL comme exemple.

9.2.1 DBA

Dans les grandes entreprises, il existe souvent des DBA(Database Administrator) qui sont en charge de gérer et documenter les bases de données. Dans les entreprises plus petites, c'est généralement l'administrateur système qui effectue ce travail.

Les rôles du DBA sont les suivants :

- 1. Documenter la base de données (DSD, accès à la base de données ...)
- 2. Gérer le stockage (croissance de la DB, défragmentation ...)
- 3. Vérifier la structuration de la base de données (normes, intégrité)
- 4. Sécuriser l'accès aux données (droits)
- 5. Optimiser la base de données (création d'index ...)
- 6. Fournir aux développeurs des jeux de données (DB test, anonymisation des données ...)
- 7. Migration/ mise à jour de la base de données
- 8. Sauvegarder la base de données

9.2.2 Exemple PostgreSQL

Un moteur de base de données est constitué de plusieurs programmes. PostgreSQL est composé d'un programme superviseur (postmaster), du serveur exécutant les requêtes (postgres) et d'un client interactif (psql).

```
apt-get install postgresql
```

9.2.2.1 Installation de PostgreSQL

9.2.2.2 Configuration de PostgreSQL PostgreSQL se configure via le fichier postgresql.conf et pg_hba.conf. Le premier fichier permet de gérer les paramètres globaux (nombre maximum de connexions, SSL ...) tandis que le deuxième permet de gérer les accès.

# TYPE	DATABASE	USER	ADDRESS	METHOD
host	all	all	192.168.54.1/32	reject
host	all	all	0.0.0.0/0	krb5

9.2.2.3 Sauvegarde PostgreSQL Il est important de sauvegarder les bases de données. Voici les erreurs à ne pas commettre :

- Pas de sauvegarde
- Sauvegarde jamais testée



- Ne pas documenter sa sauvegarde (qui l'a fait/ quand, comment ...)
- Sauvegarder sur le même disque
- Sauvegarder au même endroit (incendie?)
- N'avoir qu'une sauvegarde très récente car elle contiendra également l'erreur

Les sauvegardes de type fichiers ou instantanés ne conviennent pas aux bases de données. Il est préférable d'utiliser l'outil fourni par le moteur de base de données. Dans le cas de PostgreSQL, nous avons pg_dump.

9.2.2.4 Performance PostgreSQL Il est important de savoir que les limitations des bases de données se situent essentiellement du côté des composants sous-jacents (CPU, RAM, vitesse disque, capacité disque ...).

Par exemple, la limite au niveau des tables pour PostgreSQL est actuellement de 64 To. Ce n'est donc pas ceci qui va poser problème. PostgreSQL reste stable et performant même avec des DB 30 GB.

Sachant ceci, il faut commencer par surveiller ces éléments via les commandes/outils du système d'exploitation. Par exemple : uptime pour la charge CPU, free pour la charge mémoire.

La performance passe également par l'ajout d'index. Un index peut accélérer par 1000 000 une requête! PostgreSQL dispose de la commande EXPLAIN qui décrit le plan d'exécution d'une requête. Ceci s'avère être un outil puissant pour accélérer une requête problématique.

L'utilisation de LIMIT est également à envisager. Doit-on vraiment charger l'entièreté d'une table, les premiers résultats ne sont-ils pas suffisants?

L'utilisation régulière de VACUUM pour supprimer définitivement les données expirées est à envisager, particulièrement sur les bases de données des développeurs qui créent et détruisent souvent leurs bases de données.

L'utilisation d'ANALYSE permet de collecter des statistiques en vue d'optimiser la base de données.

Un petit mot sur les ORM pour finir. Ceux-ci sont très utiles, mais l'optimisation s'avère souvent plus complexe à gérer vu que vous laissez l'ORM créer les requêtes SQL pour vous. En tant que développeur, posez-vous (ou à votre chef de projet) donc la question de la performance avant de vous décider.

9.2.2.5 Réplication PostgreSQL Comme d'habitude, les administrateurs systèmes ou DBA vont vouloir se prémunir des pannes en installant de la redondance. Avec les bases de données, ceci peut se faire en activant la réplication. Ce mécanisme permet à 2 moteurs de base de données de partager des bases de données. Les données de ces bases de données se retrouvent alors répliquées/dupliquées au minimum sur 2 serveurs de bases de données.

La réplication la plus utilisée est celle dite du maître – esclave. Toutes les opérations sont faites sur le serveur maître et celui-ci envoie régulièrement au serveur esclave ses journaux de transactions. Ce dernier rejoue alors le journal de transactions sur sa base de données.

9.3 Sauvegardes

Un administrateur système sera en charge de la pérennité des données. Pour cette tâche, des sauvegardes ou backups seront nécessaires. Les sauvegardes permettent de réduire les risques liés à des pannes, virus (ransomware), erreurs humaines. Bien sûr il est souvent impossible de tout sauvegarder, c'est pourquoi il faut définir une politique de sauvegarde qui répond aux questions suivantes.

9.3.1 Que faut-il sauvegarder?

Différents types de données se retrouvent dans une entreprise à savoir :



- 1. Fichiers utilisateurs
- 2. Système d'exploitation
- 3. Programmes
- 4. Base de données
- 5. Configuration des utilisateurs (profil des utilisateurs)
- 6. Configuration de programmes
- 7

Comme il est souvent impossible de tout sauvegarder (pour des raisons monétaires), il faut établir de priorités. Cette priorisation trouve souvent son origine dans la gestion des risques liés à l'entreprise.

Exemple : À l'IPL, les fichiers utilisateurs (U) ne sont pas sauvegardés. Ceci n'est pas prioritaire. Par contre, sa comptabilité et son fichier étudiant le sont.

9.3.2 Sur quel support sauvegarder?

Pour une entreprise, contrairement aux particuliers l'emploi de disques durs externes n'est pas efficace. Il est également vital de stocker les sauvegardes à distance. Stocker les sauvegardes au sein même de l'entreprise est une très mauvaise idée. Imaginez un incendie et vos données et backups disparaitront en même temps.

Les entreprises auront donc souvent recours à des NAS (Network Area Storage) ou SAN distant ou encore à un stockage dans le Cloud. Dans ce dernier cas, la confidentialité des données doit être évoquée.

9.3.3 Quel type de sauvegarde, quelle fréquence?

Il existe différents types de sauvegarde à savoir :

- 1. complète : une copie complète des données est faite
- 2. incrémentielle : une copie des modifications depuis la dernière sauvegarde (complète ou incrémentielle) est faite
- 3. différentielle : une copie des modifications depuis la dernière sauvegarde complète est faite
- 4. miroir : une seule sauvegarde complète.
- 5. instantané/snapshot : pas vraiment une sauvegarde car difficile de restaurer un seul fichier

Souvent la fréquence de sauvegarde va influencer le type de sauvegarde.

9.3.4 Conservation des données?

Les sauvegardes peuvent occuper beaucoup de place. Il est donc nécessaire à réfléchir au stockage et à comment gagner de la place. La compression des données est un moyen souvent utilisé. La déduplication est un autre moyen mis en place par les entreprises. Ce mécanisme est souvent intégré au SAN. Il s'agit de découper les données en bloc et toute nouvelle occurrence d'un bloc est remplacée par un pointeur. Ce mécanisme fonctionne très bien avec les backups car beaucoup de données se répètent. Imaginez une fréquence de backups complets tous les mois. Dans ces backups, beaucoup de données seront identiques.

Il est nécessaire de crypter ses backups pour éviter à une personne mal intentionnée de récupérer facilement les données de l'entreprise. L'utilisation grandissante du Cloud renforce également ce besoin.

9.3.5 Outils de sauvegarde

Il existe bien évidemment différents logiciels sur le marché offrant la possibilité de réaliser les types de sauvegardes cités ci-dessus. Souvent ceux-ci se basent sur des outils/protocoles déjà fort connus comme le SSH ou FTP pour transférer les backups à distance, des outils zip pour la compression.



Sous Linux, l'outil rsync est fortement utilisé dans des scripts maison ou par le biais de logiciels.

9.3.6 La règle du 3-2-1

Il existe une règle fortement conseillée pour les sauvegardes de données. Il s'agit de la fameuse règle 3-2-1.

- 3 : conserver 3 copies des données (originale + 2 sauvegardes)
- 2 : conserver les données sur 2 supports différents
- 1 : conserver 1 copie de sauvegarde dans un lieu différent (des 2 autres copies)

9.4 Quotas

Un administrateur système doit veiller à ce que les ressources soient utilisées de manière raisonnée. Il est également impératif que ces serveurs restent opérationnels et ne soient pas bloqués à cause d'un manque d'espace disque provoqué par un utilisateur.

Les quotas permettent donc de régler ce problème en imposant une limite aux utilisateurs. Le mécanisme de quotas propose une limite soft et une limite hard. Quand un utilisateur dépasse sa limite soft, il reçoit un avertissement lui indiquant qu'il peut continuer à travailler pour une période de grâce définie par l'administrateur. Une fois cette période grâce écoulée, il est bloqué s'il n'est pas redescendu en dessous de la limite soft.

Si l'utilisateur dépasse la limite hard, il est bloqué directement.

Exemple : si on définit que les utilisateurs ont droit à un espace de 100MB, on fixera une limite soft à 75MB et la limite hard à 100MB.

10 Virtualisation et Conteneurs

10.1 Objectifs du chapitre

- Comprendre la virtualisation, les différents types de virtualisation et les architectures à conteneurs
- Savoir créer un Dockerfile
- Déployer des applications via Docker, docker-compose

La partie sur Docker devrait vous aider pour les exercices.

Malgré le fait que le terme virtualisation s'est popularisé depuis le début des années 2000 avec les solutions de virtualisation PC, cela reste un concept assez ancien qui date du début des années 80. On peut en fait virtualiser bien plus qu'un PC.

10.2 Avantages de la virtualisation

La virtualisation apporte des avantages certains dans un environnement informatique d'où l'engouement généré par ce concept actuellement. La définition de la virtualisation est la suivante :

La virtualisation consiste en l'abstraction d'un élément du monde réel en le rendant virtuel. Ceci dans l'objectif de rendre l'élément plus facilement :

- Configurable
- Transportable
- Optimisé (meilleure allocation des ressources)
- Disponible (facilité de déploiement)
- Sécurisé (isolation)

À noter que chaque solution de virtualisation n'a pas forcément pour but de rencontrer l'ensemble de ces avantages.



Voici quelques exemples concrets:

- 1. OPTIMISATION : La virtualisation des serveurs permet d'optimiser l'allocation des ressources (mémoire, CPU) à la demande et donc d'éviter un gaspillage de ressources serveur. Au total, il faudra moins de serveurs physiques, cela va se répercuter positivement sur la facture électrique de l'entreprise.
- 2. TRANSPORT : Les solutions de virtualisation de systèmes d'exploitation (VirtualBox) permettent un transport facile de tout un système. Il s'agit de simples fichiers et VirtualBox peut s'installer sur n'importe quel système d'exploitation hôte.
- 3. CONFIGURABLE : Les VLAN (voir VLAN) permettent une configuration plus aisée des réseaux via une console Web. Sans les VLAN, on doit physiquement brancher/débrancher des câbles si on veut changer une machine de sous-réseau.
- 4. SÉCURITÉ : Les solutions de virtualisation de systèmes d'exploitation ou serveurs permettent de prendre des instantanés (snapshot) de l'état du système. Cela s'avère très utile et pratique avant toute mise à jour périlleuse.
- 5. DISPONIBILITÉ: Déploiement d'images de pc/serveurs à la demande

10.3 Types de virtualisation

En informatique, on a essayé depuis très longtemps de virtualiser un maximum de composants/concepts afin de tirer profit des avantages de la virtualisation cités ci-dessus.

Type de virtualisation	But recherché	Exemple de solution	
Serveurs Regrouper/Diminuer le nombre serveurs physiques		e de VMWare ESXi, HyperV	
Applications	Faciliter le déploiement	ThinApp, XenApp, Docker	
Poste de Travail	Faciliter le déploiement	Virtual Desktop Infrastructure (VDI)	
Stockage	Mutualiser le stockage, diminuer le nombre de disques	Storage Area Network (SAN)	
Réseau	Faciliter la configuration	Virtual LAN (vLAN)	

À noter que même si Docker n'est pas un logiciel de virtualisation à proprement parlé (Voir Docker), son succès dépend également du fait qu'il permet de créer une image pour une application et donc de faciliter son déploiement. C'est pourquoi si on devait classer Docker dans ce tableau il serait dans la virtualisation d'applications.

10.4 Inconvénients de la virtualisation

L'inconvénient majeur de la virtualisation est l'ajout d'une couche de virtualisation entre le système physique et le composant virtualisé. Ceci permet d'obtenir les avantages cités cidessus, mais dégrade les performances.

Il existe également des dangers liés à la virtualisation. Un système virtualisé est plus complexe qu'un système purement physique. Cette complexité doit être maîtrisée par l'équipe informatique. Un autre danger est de croire que tout peut se virtualiser. La virtualisation progresse de plus en plus, mais il reste difficile de l'utiliser dans certaines situations comme par exemple :

- les machines des développeurs. Ceux-ci utilisent des technologies à la pointe où l'on a peu de recul sur leur interaction/adéquation avec la virtualisation
- toute connectique externe est difficile à virtualiser (port, composants spécifiques utilisés en industrie).



10.5 Hyperviseurs

La virtualisation des machines se fait via des hyperviseurs. Un hyperviseur est un logiciel de virtualisation permettant à plusieurs machines virtuelles de fonctionner simultanément sur un même système physique.

On distingue 2 types d'hyperviseurs : 1. Hyperviseur type 1 / natif / bare-metal 2. Hyperviseur type 2 / hosted

Un hyperviseur de type 1 sera utilisé dans le cadre de la virtualisation de serveurs. Il s'agit d'un système d'exploitation spécialement dédié à virtualisation qui s'exécute directement sur le matériel.

Un exemple : À l'IPL, nous avons 3 serveurs physiques sur lesquels est installé VMWare ESX(hyperviseur de type 1). Celui-ci permet ensuite de créer des serveurs virtuels qui seront répartis sur les 3 serveurs physiques. L'avantage est que l'administrateur système peut via cet hyperviseur contrôler assez finement l'allocation des ressources. Il peut notamment facilement reprendre des ressources d'un serveur (car moins utilisé à certains moments) et les attribuer à un autre serveur. Ceci est impossible à faire avec une architecture purement physique.

A noter que depuis l'apparition du Cloud, de nombreuses offres proposent des serveurs privés virtuel (VPS). Il s'agit d'une illustration de l'utilisation d'hyperviseur bare-metal par des hébergeurs Cloud.

Ce que vous connaissez le plus est certainement les hyperviseurs de type 2. Ces hyperviseurs s'installent dans un système d'exploitation comme un logiciel classique. On peut citer VirtualBox, VMWare Workstation dans cette catégorie. Cette catégorie d'hyperviseur est la moins performante, mais elle est très utile pour effectuer facilement des tests sans perturber l'existant. En effet, les machines virtuelles créées via ces hyperviseurs sont par défaut isolées du réseau physique (NAT) et on peut évidemment installer ce que l'on veut dans ces machines virtuelles sans perturbation pour la machine physique (hôte).

10.6 Virtualisation du stockage

Lorsqu'on virtualise les serveurs, il devient rapidement intéressant et nécessaire que les ressources disques des serveurs virtuels soient également virtuelles. En effet, si on attribue des ressources disques physiques à un serveur virtuel, on ne pourra pas facilement augmenter ou diminuer les ressources disques consommées par ce serveur virtuel.

La virtualisation du stockage consiste donc en la création d'une baie de stockage (ensemble de disques physiques) qui sera présentée en un ou plusieurs ensembles logiques et dynamiques. On parle de LUN (Logical Unit Number). Une LUN est donc un espace de stockage logique et dynamique.

Ces baies de stockage sont accessibles via le réseau essentiellement via 2 protocoles (SMB, Fiber Channel). On parle de SAN (Storage Area Network). Un SAN est donc une baie de stockage avec des LUN accessibles via le réseau.

10.7 Virtualisation du réseau

Dans une infrastructure, les administrateurs système virtualiseront le réseau. Ils auront recours essentiellement aux VLAN (Voir VLAN).

Les hyperviseurs vont également présenter aux serveurs virtuels des carte réseaux virtuelles que l'on pourra configurer (NAT, Bridge, Adresse IP, vlan, ...).

Les hébergeurs Cloud ont également la nécessité de virtualiser leur réseau pour permettre à leurs clients de configurer l'environnement acheté/loué.



10.8 Le cas VirtualBox

Virtualbox est une solution de virtualisation bien connue utile pour installer/tester d'autres systèmes sur sa machine sans la nécessité d'altérer celle-ci (pas de rapartitionement, dual boot, ...).

La possibilité dans le solutions de virtualisation de réaliser un instantané/snapshot est un énorme avantage. Ceci permet de revenir facilement à un état antérieur en cas de souci. Il est donc vivement conseillé de réaliser un instantané avant toute modification importante d'un système.

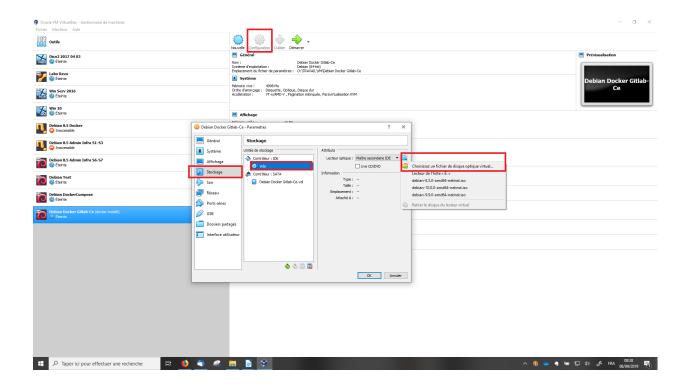


On peut facilement laisser des instructions/commentaires dans la zone description prévue par Virtualbox. Utile par exemple pour laisser les comptes/mot de passes de test, ils seront ainsi toujours au même endroit que vos fichiers du système virtualisé.



L'installation d'un système d'exploitation dans VirtualBox se fait la plupart du temps via un ISO (Debian, Windows) que l'on place dans le lecteur de cdrom virtuel.



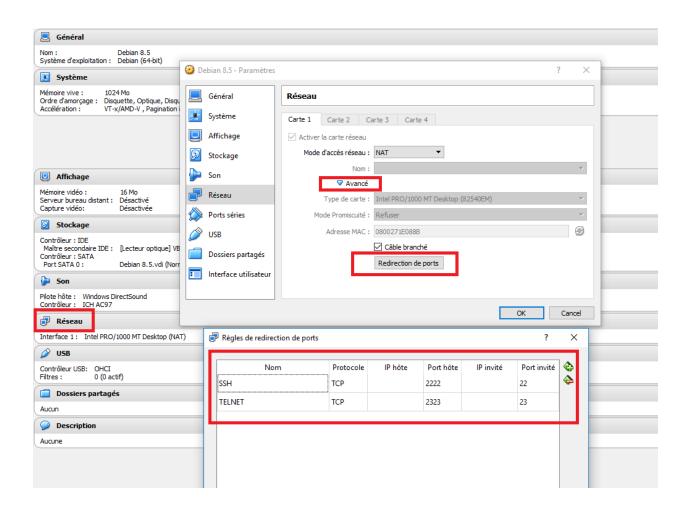


10.8.1 Types de réseau sous VBOX

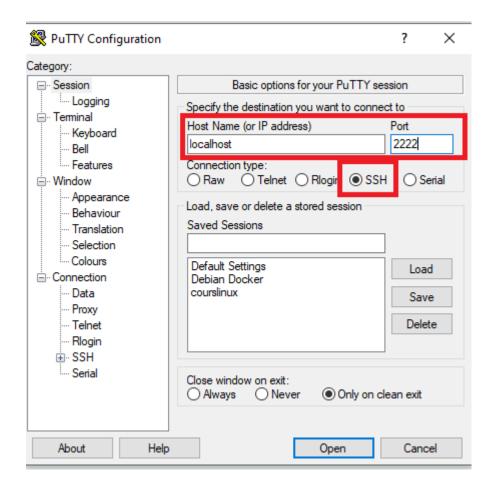
10.8.1.1 NAT Au niveau réseau, votre machine virtuelle Debian est configurée en NAT par défaut. Via cette configuration, vous ne pouvez pas par défaut accéder depuis votre machine (machine hôte) à la machine virtuelle Debian (machine invitée). Il est cependant utile de pouvoir accéder à votre machine invitée via le réseau afin de tester les différents services que vous installerez (Serveur Web, SSH,). Pour cela il faut simplement configurer la redirection de port du NAT. L'idée est la suivante : faire correspondre un numéro de port de la machine hôte à un port de la machine invitée. Toutes les requêtes adressées alors sur le port de la machine hôte sont redirigées vers le port de la machine invitée. Un exemple :



10 VIRTUALISATION ET CONTENEURS







10.8.1.2 Pont / Bridge Un autre manière de configurer sa carte réseau sous VirtualBox est de créer un pont. Votre machine virtuelle sera alors connectée directement au même réseau que votre machine hôte. La machine virtuelle pourra communiquer avec toutes les machines du réseau.

10.8.1.3 Host-only networking Il est souvent utile de reproduire en virtuel un environnement proche de la réalité. Celui-ci implique souvent le recours à plusieurs machines virtuelles. Exemple : pour tester un partage Samba présent sur un serveur Linux, il est utile d'avoir une machine virtuelle « client Windows ».

Comment faire alors pour que ces 2 machines virtuelles invitées communiquent entre elles?

VirtualBox propose une solution simple : le host-only networking ou réseau privé d'hôte. En ajoutant une carte réseau configurée sur ce mode réseau, les machines virtuelles invitées pourront communiquer entre elles sans perturbation pour le « véritable » réseau physique connecté à la machine hôte. Il faudra cependant définir un réseau et des adresses IPs pour les machines virtuelles hôtes.

10.9 Docker-conteneurs

Docker est une solution d'architecture à base de conteneurs. Les architectures à base de conteneurs sont une évolution avantageuse de la virtualisation. La virtualisation permet une abstraction vis-à-vis de la couche matérielle et donc de déployer du code, des environnements plus facilement. Cependant la virtualisation au niveau matériel reste lourde en termes de performance et de stockage contrairement aux architectures à base de conteneurs.

On distingue donc actuellement la virtualisation matérielle par opposition à la virtualisation au niveau système d'exploitation aussi appelée architecture à base de conteneurs. C'est à cette catégorie qu'appartient



Docker. Docker n'est donc pas un logiciel de virtualisation, mais un isolateur.

Les conteneurs sont proches des machines virtuelles, mais présentent un avantage important. Alors que la virtualisation consiste à exécuter de nombreux systèmes d'exploitation sur un seul et même système, les containers se partagent le même noyau de système d'exploitation et isolent les processus de l'application du reste du système.

Pour faire simple, plutôt que de virtualiser le hardware comme l'hyperviseur, le conteneur virtualise le système d'exploitation. Il est donc nettement plus efficient qu'un hyperviseur en termes de consommation des ressources système. Concrètement, il est possible d'exécuter près de 4 à 6 fois plus d'instances d'applications avec un container qu'avec des machines virtuelles sur le même hardware.

10.9.1 Installation de Docker

Sous Debian:

```
apt-get remove docker docker-engine docker.io &&

apt-get install apt-transport-https ca-certificates curl gnupg2 \ software-properties-common &&

curl -fsSL https://download.docker.com/linux/debian/gpg | apt-key add - &&

add-apt-repository "deb https://download.docker.com/linux/debian

$(lsb_release -cs) stable" &&

apt-get update &&

apt-get install docker-ce
```

Vérification de l'installation :

docker run hello-world



10.9.2 Utilisation de Docker

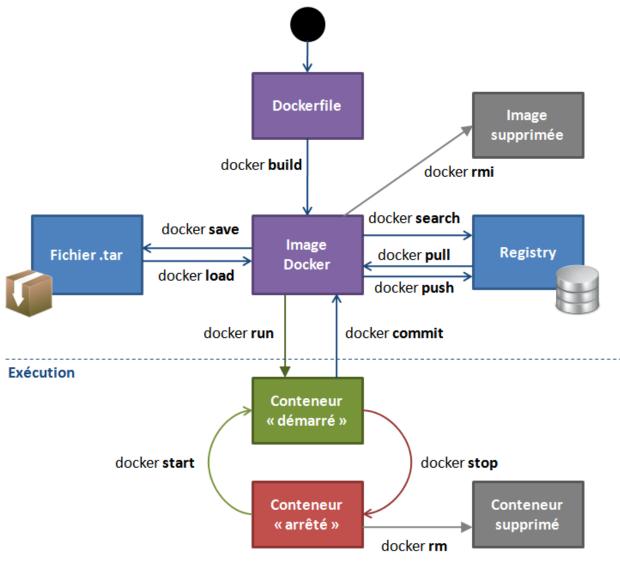


Image issue de https://www.atomit.fr/2016/10/les-bases-sur-docker/

10.9.3 Gestion des images Docker

Lister les images :

docker images

Lister toutes les images :

docker images ls -a

Créer une image à partir d'un Dockerfile :

Pour créer une image Docker, créer un répertoire vide dans le lequel vous placerez un fichier DockerFile (voir section dockerfile ci-dessous). Donner ensuite ce répertoire vide comme Path à la commande docker build. *-t : tag image (utile pour retrouver plus facilement une image)

mkdir superimage cd superimage



```
nano Dockerfile
docker build -t masuperimage .
```

Supprimer une image:

docker rmi <IMAGE>

10.9.4 Gestion des conteneurs Docker

Créer un conteneur à partir d'une image :

```
docker run <IMAGE>
```

- -p :port forwarding
- -d : exécution en tant que démon, le prompt est rendu
 - – name : donner un nom au conteneur (ce nom peut être utilisé ensuite à la place du container_id)

Exemple:

```
docker run -d -p 2222:22 --name contSSH imageSSH
```

Lister les conteneurs :

docker ps

Lister tous les conteneurs :

docker ps -a

Démarrer, arrêter, stopper un conteneur :

```
docker container start/stop/kill/rm <CONTAINER>
```

Se connecter à l'ntérieur d'un conteneur :

```
docker exec -it <CONTAINER_ID> /bin/bash
```

Il est souvent utile pour y voir plus clair de stopper et supprimer tous les conteneurs :

```
docker stop $(docker ps -aq) && docker rm $(docker ps -aq)
```

10.9.5 Gestion des volumes

La création de volumes permet d'effectuer la persistance de données en dehors d'un conteneur.

Ainsi lorsqu'un conteneur est détruit, les données ne sont pas perdues. Les données (DB, code source ...) sont généralement stockées sur la machine hôte et un volume est créé dans le conteneur pour qu'il puisse utiliser ces données. Il s'agit tout simplement d'un point de montage entre le conteneur et la machine hôte.

Exemple:

```
docker run <IMAGE> -v <HOST PATH>:<CONTAINER PATH>
```

À noter que les volumes s'emploient plus généralement dans les docker files!

10.9.6 Dockerfile

Ceci est sans doute l'utilisation la plus fréquente et facile de Docker. Il s'agit de créer un fichier contenant des instructions qui indiqueront comment construire l'image Docker.

Pour ce faire, créer un répertoire vide dans lequel vous créerez un fichier nommé «Dockerfile».

Voici la syntaxe :



```
# image est construite à partir d'une image de base (souvent présente sur le docker hub)
FROM <IMAGE>
MAINTAINER <author name>
# attention les commandes ne peuvent pas être interactives
RUN <command>
# À partir d'ici, l'image est créée
# le docker file contient ensuite des instructions qui seront exécutées # dans le conteneur
# on ne peut avoir qu'une commande CMD / ENTRYPOINT !
# En cas de doublons, c'est la dernière qui sera exécutée
CMD <command>
# exécuter au démarrage du conteneur
ENTRYPOINT <command>
# port à l'écoute dans le conteneur
EXPOSE <port>
# copier des fichiers de la machine hôte vers le conteneur
COPY <src> <dst>
# création d'un volume
# point de montage entre machine hôte et conteneur
VOLUME <path>
# définir variable d'environnement
ENV <name>=<value>
# donner une description
LABEL <name>=<value>
# les commandes dans le conteneur seront exécutées en tant que USER
USER <user>
# positionner le répertoire par défaut du conteneur
```

Exemple concret:

```
FROM debian
MAINTAINER Olivier Choquet
RUN apt-get update -y && apt-get upgrade -y
RUN apt-get install ssh
EXPOSE 22

docker build -t debianSSH .
docker run -p 2222:22 -d debianSSH
```

10.9.6.1 Bonnes pratiques Dockerfile (https://docs.docker.com/v17.09/engine/userguide/engimage/dockerfile_best-practices)

10.9.7 Gestion du réseau

Docker est prévu pour faire fonctionner des architectures microservices. Dans cette perspective, une application est généralement découpée entre différents conteneurs. Pour que l'application puisse fonctionner correctement, il est alors nécessaire d'établir une communication réseau entre les différents conteneurs. Docker propose quelques commandes pour gérer le réseau.

Lister les réseaux (3 par défaut) :

```
docker network ls
```

Créer un réseau pour relier des conteneurs :

```
docker network create <name>
```

Connecter un conteneur à un réseau :



docker network connect <network> <container>

10.10 docker-compose

Docker est prévu pour faire fonctionner des architectures microservices. Dans ce type d'architecture, on crée un conteneur par service. Ceci a pour but de pouvoir multiplier le nombre de conteneurs suivant la demande. Imaginez un site Web PHP MVC, nous créerons un Dockerfile avec le code et le serveur Web et un autre Dockerfile avec la base de données. Le Dockerfile avec le code et le serveur Web peut facilement être multiplié en plusieurs conteneurs pour augmenter les performances. Le Dockerfile contenant la base de données ne sera, quant à lui, pas multiplié car les données ne peuvent pas se retrouver éparpillées entre plusieurs conteneurs.

C'est ici qu'intervient docker-compose qui est un script python permettant de simplifier la création de ces architectures microservices. Avec un seul fichier YAML, on pourra créer notre architecture.

10.10.1 Installation de docker-compose

```
sudo curl -L "https://github.com/docker/compose/releases/download/1.24.1/docker-compose-$(uname -s)-$(uchmod +x /usr/local/bin/docker-compose)
Vérifier l'installation :
docker-compose --version
```

10.10.2 Utilisation de docker-compose

L'utilisation de docker compose se fait en 3 étapes : 1. Création éventuelle des Dockerfile pour les différents conteneurs si on n'emploie pas directement une image du DockerHub 2. Créer un fichier YAML nommé docker-compose.yml 3. Lancer «docker-compose up»

10.10.3 docker-compose.yml

Les fichiers YAML sont de simples fichiers textes dont le but est de fournir une description structurée et lisible. L'arborescence est créée par une indentation d'espace.

Voici un exemple du déploiement d'un site WordPress :

```
Version: '3'
#liste des services
services:
  db:
    image: mysql:5.7
                     # utilisation d'une image du DockerHub
  volumes:
      - db_data:/var/lib/mysql #persistance données MySQL
   restart: always # politique redémarrage conteneur
      MYSQL ROOT PASSWORD: somewordpress
      MYSQL_DATABASE: wordpress
      MYSQL_USER: wordpress
      MYSQL_PASSWORD: wordpress
  wordpress:
   depends_on:
    image: wordpress:latest
   ports:
      - "8000:80"
```



```
restart: always
environment:
    WORDPRESS_DB_HOST: db:3306
    WORDPRESS_DB_USER: wordpress
    WORDPRESS_DB_PASSWORD: wordpress
    WORDPRESS_DB_NAME: wordpress

volumes:
    db_data: {}
```

Il existe des validateurs YAML sur Internet ce qui peut s'avérer utile pour vérifier la syntaxe de votre fichier docker-compose.yml.

10.10.4 Directives intéressantes

La directive «build» permet de construire une image Docker à partir d'un Dockerfile.

La directive «ports» permet d'effectuer la redirection de ports (port forwarding) entre la machine hôte et le conteneur. Cette directive attend un tableau, c'est pourquoi chaque élément commence par un «-».

La directive «links» permet d'effectuer un lien entre les conteneurs. Dans l'exemple ci-dessous, le service «myapp» pourra accéder à mysql via le nom «db».

La directive volumes permet de lier un répertoire de la machine hôte au conteneur. Les volumes ne sont pas détruits par défaut lorsque de la destruction du conteneur. C'est donc via ce biais que les données persistantes des conteneurs sont gérées. Deux manières sont utilisées pour la création des volumes :

- 1. /machinehote/path :/container/path -> lien entre l'arborescence de la machine hôte et le conteneur
- mysql-data:/container/path -> création d'un volume logique mysql-data lié à l'arborescence du conteneur. Il faut dans ce cas préciser ce volume dans la section volumes du docker-compose.yml (voir exemple ci-dessous).

Exemple:

```
version: '3'
   services:
   myapp:
      build:
       context : ./dirWithDockerFile/
       ports:
        - 8000:80
       links:
        - mysql:db
     mysql:
       image: mariadb:10.4
       container_name: 'mysql'
       volumes:
         - mysql-data:/var/lib/mysql
        environment:
           MYSQL_ROOT_PASSWORD: rootpass
           MYSQL_DATABASE: mydb
volumes:
mysql-data:{}
```

10.10.5 Commandes intéressantes

Créer et lancer tous les servives présents dans le docker-compose.yml :



docker-compose up -d

Supprimer tous les services (conteneurs) présents dans le docker-compose.yml:

docker-compose down

Supprimer tous les services (conteneurs) présents dans le docker-compose.yml ainsi que les volumes (données persistantes) :

docker-compose down -v

10.11 Kubernetes (K8s)

10.11.1 Introduction

Vu le succès des conteneurs, la majorité des applications sont maintenant déployées de la sorte. Il devient donc nécessaire d'avoir un outil pour gérer ces conteneurs. Kubernetes répond à cette demande. **Kubernetes est un orchestrateur de conteneurs.**

10.11.2 Utilité

Kubernetes permet d'appréhender les défis liés à la gestion des conteneurs notamment :

- L'équilibrage de charge entre plusieurs conteneurs (load balancing)
- La gestion des différents stockage pour les conteneurs (volumes). Ceux-ci peuvent être locaux, dans le Cloud, ...
- La gestion et l'allocation des ressources au conteneurs de manière dynamique
- La gestion de l'état de santé des conteneurs
- La gestion des informations de configurations et des secrets (clé SSH, password, ...)

11 DevOps & Cloud

11.1 Objectifs du chapitre

— Consolider les notions Cloud et DevOps

11.2 Introduction

Dans un développement de logiciel actuel, on ne livre plus seulement un exécutable au client. La livraison du logiciel inclut de plus en plus le déploiement de l'application et la mise à jour en continu. Ces 2 derniers points impliquent les administrateurs système.

Dans cette approche, il est donc nécessaire d'unifier 2 entités souvent séparées en entreprise : les développeurs et les administrateurs système aussi appelés opérationnels.

11.3 SysAdmin vs Developer

Il est important de savoir que les développeurs et les administrateurs système ont des objectifs différents et que par conséquent leurs réponses par défaut face à une demande seront différentes. Les développeurs vivent des besoins de leurs clients et sont donc toujours enclins à développer un nouveau logiciel. Ils répondent souvent par l'affirmative à une demande. Les administrateurs système ont pour objectif de préserver l'environnement informatique. À toute demande, ils vont donc privilégier une réponse négative si vous ne leur donnez pas un minimum de garantie.

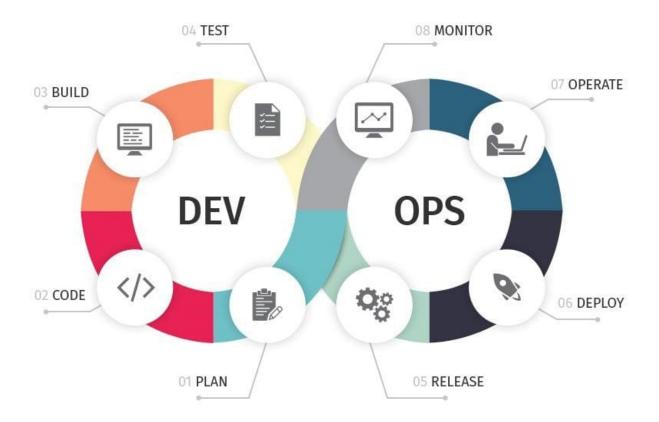


11.4 DevOps

DeVops est donc une approche visant à faire travailler ensemble les administrateurs système et les développeurs. DevOps mise sur la confiance entre les acteurs, incite les acteurs à expérimenter et s'inspire de la philosophie japonaise Kai Zen bien connue dans le monde l'industrie. Il s'agit en fait d'un état d'esprit et d'un processus d'amélioration continue.

Le déploiement d'une application faisant maintenant partie du produit ainsi que les mises à jour en continu, il est donc nécessaire d'avoir une infrastructure avec le concours des opérationnels pour mener à bien ce nouveau mode de développement logiciel.

DevOps en image:



 $\label{lem:mage} \begin{tabular}{l} Image issue de (https://res.cloudinary.com/practicaldev/image/fetch/s---dbI8WY9--/c_limit\%2Cf_auto\%2Cfl_progressive\%2Cq_auto\%2Cw_880/http://aisaac.io/content/images/2018/11/DevOps.jpg) \end{tabular}$

Schéma à connaître

On voit sur cette image le cycle DevOps depuis le cahier des charges(Plan) jusqu'à la surveillance de l'application en production. Ce cycle se répète à l'infini.



11.4.1 Pipeline de développement

L'approche DevOps mise également sur l'automatisation via des outils. On parlera souvent de pipeline de développement. Il s'agit d'une chaîne de production logicielle la plus automatisée possible jusqu'au client.

Exemple pipeline:

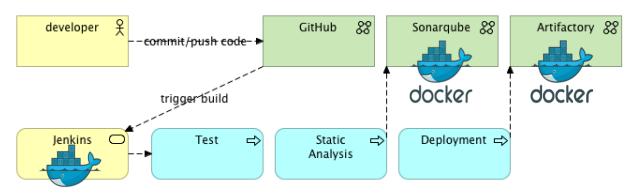


Image issue de: (https://dzone.com/articles/dockerizing-jenkins-part-2-deployment-with-maven-a)

On peut remarquer que Docker reste un composant essentiel dans ces diagrammes. Il est donc nécessaire qu'il soit connu par les développeurs et les opérationnels.

11.4.2 DevOps et les développeurs

DevOps va privilégier une architecture microservice, car celle-ci permet un meilleur contrôle et une montée en charge facilitée. Dans ce cadre, les développeurs doivent faciliter un déploiement impliquant une montée en charge (cfr Docker par ex.). Ils doivent être également conscients que leur code va certainement appeler d'autres services. Il faudra donc prévoir un code résilient par rapport à cet état des choses (quid si un service dont je dépends ne répond pas?). Il existe des patterns spécifiques aux architectures microservices (Ex : retry pattern).

Le dépôt de code sera également structuré de manière à faciliter l'approche DevOps qui demande au minimum un environnement de développement, de tests et de production. Il existe plusieurs techniques de structuration du dépôt visant à atteindre cet objectif.