Développement et administration des services réseaux : Base des Services Réseaux

- M2106 -

Camille Coti camille.coti@lipn.univ-paris13.fr

Département R&T, IUT de Villetaneuse, Université de Paris XIII



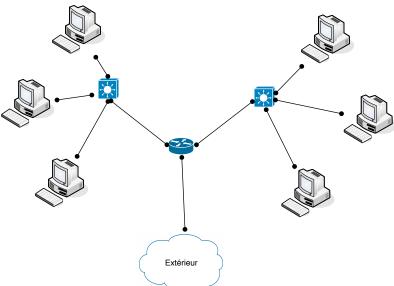
Plan du cours

- Structuration d'un réseau
- 2 DHCP
- ONS
- 4 Annuaire réseau : NIS
- 5 Système de fichiers en réseau : NFS
- 6 Installation d'un logiciel

Plan du cours

- Structuration d'un réseau
 - Configuration de l'adressage IP
 - Résolution des noms
 - Gestion des utilisateurs
 - Système de fichiers en réseau
- 2 DHCP
- O DNS
- 4 Annuaire réseau : NIS
- 5 Système de fichiers en réseau : NFS
- 6 Installation d'un logiciel

Réseau local :



Réseau local:

- "réseau informatique tel que les terminaux qui y participent s'envoient des trames au niveau de la couche de liaison sans utiliser d'accès à internet" (Wikipedia)
- En clair :
 - Ensemble de terminaux (serveurs, stations de travail, imprimantes, etc)...
 - ... interconnectés par une couche physique de réseau à courte portée (Ethernet, WiFi, X25, etc)...
 - ... communiquant les uns avec les autres...
 - ... et, éventuellement, avec un réseau extérieur (MAN, WAN).

Réseau local :

- "réseau informatique tel que les terminaux qui y participent s'envoient des trames au niveau de la couche de liaison sans utiliser d'accès à internet" (Wikipedia)
- En clair :
 - Ensemble de terminaux (serveurs, stations de travail, imprimantes, etc)...
 - ... interconnectés par une couche physique de réseau à courte portée (Ethernet, WiFi, X25, etc)...
 - ... communiquant les uns avec les autres...
 - ... et, éventuellement, avec un réseau extérieur (MAN, WAN).

Question: comment permettre ces communications?

Réseau local :

- "réseau informatique tel que les terminaux qui y participent s'envoient des trames au niveau de la couche de liaison sans utiliser d'accès à internet" (Wikipedia)
- En clair :
 - Ensemble de terminaux (serveurs, stations de travail, imprimantes, etc)...
 - ... interconnectés par une couche physique de réseau à courte portée (Ethernet, WiFi, X25, etc)...
 - ... communiquant les uns avec les autres...
 - ... et, éventuellement, avec un réseau extérieur (MAN, WAN).

Question: comment permettre ces communications?

- Au niveau physique : assurer la connectivité des couches physiques.
- Au niveau réseau : un certain nombre de services réseaux sont nécessaires.



Premère chose à faire : permettre aux machines de communiquer entre elles

- Techniquement : leur attribuer à chacune une adresse IP, un masque et une passerelle par défaut
- Comment ?

Premère chose à faire : permettre aux machines de communiquer entre elles

- Techniquement : leur attribuer à chacune une adresse IP, un masque et une passerelle par défaut
- Comment ?
 - Manuellement : configuration de chaque machine une par une
 - Fastidieux, source d'erreur (côté administrateur comme côté utilisateur), gestion du pool d'adresses compliquée

Premère chose à faire : permettre aux machines de communiquer entre elles

- Techniquement : leur attribuer à chacune une adresse IP, un masque et une passerelle par défaut
- Comment ?
 - Manuellement : configuration de chaque machine une par une
 - Fastidieux, source d'erreur (côté administrateur comme côté utilisateur), gestion du pool d'adresses compliquée
 - Automatiquement : utilisation d'un serveur DHCP (Dynamic Host Configuration Protocol)
 - · Simple pour l'administrateur, intuitif pour l'utilisateur

Premère chose à faire : permettre aux machines de communiquer entre elles

- Techniquement : leur attribuer à chacune une adresse IP, un masque et une passerelle par défaut
- Comment ?
 - Manuellement : configuration de chaque machine une par une
 - Fastidieux, source d'erreur (côté administrateur comme côté utilisateur), gestion du pool d'adresses compliquée
 - Automatiquement : utilisation d'un serveur DHCP (Dynamic Host Configuration Protocol)
 - Simple pour l'administrateur, intuitif pour l'utilisateur

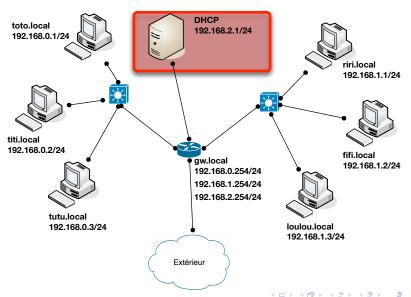
Une fois que chaque terminal du réseau dispose de

- une adresse IP
- un masque de sous-réseau
- une passerelle par défaut

Les terminaux peuvent communiquer entre eux et, si possible, sortir vers l'extérieur du réseau.



Réseau local:



Résolution des noms

Problème : permettre l' association entre une adresse IP et un nom symbolique (alphanumérique)

- Adresse IP : compréhensible par les machines
- Adresse symbolique : compréhensible par les humains

Résolution des noms

Problème : permettre l' association entre une adresse IP et un nom symbolique (alphanumérique)

- Adresse IP : compréhensible par les machines
- Adresse symbolique : compréhensible par les humains

Deux possibilités :

- Manuelle : liste exhaustive des associations dans /etc/hosts
- Automatique : interrogation d'un serveur qui effectue cette conversion

Résolution des noms

Problème : permettre l' association entre une adresse IP et un nom symbolique (alphanumérique)

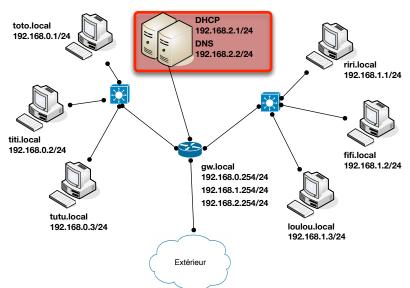
- Adresse IP : compréhensible par les machines
- Adresse symbolique : compréhensible par les humains

Deux possibilités :

- Manuelle : liste exhaustive des associations dans /etc/hosts
- Automatique : interrogation d'un serveur qui effectue cette conversion

Service concerné : DNS (Domain Name System)

Réseau local :



イロト イ倒り イヨト イヨト

Gestion des utilisateurs

Problème : permettre aux utilisateurs de s'authentifier sur les machines

- Un seul login/mot de passe sur tous les postes
- Informations sur le compte : nom réel, bureau, dernière connexion, adresse email...
- Centralisé : prise en compte des modifications (création de compte, changement de mot de passe, etc) partout

Comment?

- Manuel: propagation d'un /etc/password
 - Pas instantané, problèmes de cohérence, compliqué à grande échelle
- Automatique : interrogation d'un serveur d'annuaire
 - Centralisé sur le serveur, simple et sécurisé (dans une certaine mesure)

Gestion des utilisateurs

Problème : permettre aux utilisateurs de s'authentifier sur les machines

- Un seul login/mot de passe sur tous les postes
- Informations sur le compte : nom réel, bureau, dernière connexion, adresse email...
- Centralisé: prise en compte des modifications (création de compte, changement de mot de passe, etc) partout

Comment?

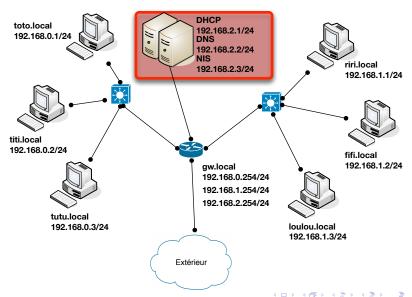
- Manuel: propagation d'un /etc/password
 - Pas instantané, problèmes de cohérence, compliqué à grande échelle
- Automatique : interrogation d'un serveur d'annuaire
 - Centralisé sur le serveur, simple et sécurisé (dans une certaine mesure)

Service concerné: NIS (Network Information Service) (sous Unix)

• Service d'annuaire (à l'origine : Yellow Pages)



Réseau local :



Système de fichiers en réseau

Accès aux fichiers :

- Locaux : sur un stockage local (disque dur...), accessibles depuis une machine seulement
- Sur le réseau : accessibles depuis n'importe quelle machine du réseau

Système de fichiers en réseau

Accès aux fichiers :

- Locaux : sur un stockage local (disque dur...), accessibles depuis une machine seulement
- Sur le réseau : accessibles depuis n'importe quelle machine du réseau

Problème : permettre aux utilisateurs d' accéder à leurs fichiers depuis n'importe quelle machine

- Manuellement : copie des fichiers sur toutes les machines (!!!),
 synchronisation des répertoires utilisateurs \$HOME (rsync par exemple)
- Utilisation d'un service de fichiers en réseau : les fichiers sont sur le serveur, tous les terminaux peuvent y accéder

Système de fichiers en réseau

Accès aux fichiers :

- Locaux : sur un stockage local (disque dur...), accessibles depuis une machine seulement
- Sur le réseau : accessibles depuis n'importe quelle machine du réseau

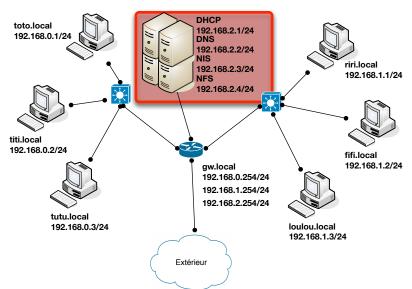
Problème : permettre aux utilisateurs d' accéder à leurs fichiers depuis n'importe quelle machine

- Manuellement : copie des fichiers sur toutes les machines (!!!),
 synchronisation des répertoires utilisateurs \$HOME (rsync par exemple)
- Utilisation d'un service de fichiers en réseau : les fichiers sont sur le serveur, tous les terminaux peuvent y accéder

Service concerné : NFS (Network File System)

Sous Windows uniquement: Samba.

Réseau local :



イロト イ倒り イヨト イヨト

Plan du cours

- Structuration d'un réseau
- 2 DHCP
- ONS
- 4 Annuaire réseau : NIS
- 5 Système de fichiers en réseau : NFS
- 6 Installation d'un logiciel

Dynamic Host Configuration Protocol

Protocole permettant la configuration réseau automatique d'une machine

- Au minimum : adresse IP et masque de sous-réseau (IPv4 et IPv6)
- Potentiellement : passerelle par défaut, nom DNS, serveurs DNS
- L'adresse est attribuée pendant une durée fixe : bail

Avantages :

- Pas besoin d'intervenir individuellement sur les machines
- Gestion d'un pool d'adresses réduit
- Évite les conflits d'IP (1 machine = 1 adresse IP)

Mais nécessite un serveur DHCP pour orchestrer et attribuer les adresses.

Utilisation

Machine non configurée

```
# /sbin/ifconfig eth0
eth0    Link encap:Ethernet HWaddr 08:00:27:e5:d6:d2
    adr inet6: fe80::a00:27ff:fee5:d6d2/64 Scope:Lien
    UP BROADCAST RUNNING MULTICAST MTU:1500 Metric:1
    RX packets:0 errors:0 dropped:0 overruns:0 frame:0
    TX packets:7 errors:0 dropped:0 overruns:0 carrier:0
    collisions:0 lg file transmission:1000
    RX bytes:0 (0.0 KiB) TX bytes:500 (0.5 KiB)
```

Requête DHCP

Machine configurée



Machine non configurée

Requête DHCP

coti@gauss:~\$ sudo dhclient eth0

DHCPDISCOVER on eth0 to 255.255.255.255 port 67 interval 6

DHCPOFFER from 10.0.2.2

DHCPREQUEST on eth0 to 255.255.255.255 port 67

DHCPACK from 10.0.2.2

bound to 10.0.2.15 -- renewal in 39525 seconds.

Machine configurée

Machine non configurée

Requête DHCP

Machine configurée

```
coti@gauss:~$ /sbin/ifconfig eth0
eth0    Link encap:Ethernet    HWaddr 08:00:27:e5:d6:d2
    inet adr:10.0.2.15    Bcast:10.0.2.255    Masque:255.255.255.0
    adr inet6: fe80::a00:27ff:fee5:d6d2/64    Scope:Lien
    UP BROADCAST RUNNING MULTICAST    MTU:1500    Metric:1
    RX packets:9 errors:0 dropped:0 overruns:0 frame:0
    TX packets:98 errors:0 dropped:0 overruns:0 carrier:0
    collisions:0 lg file transmission:1000
    RX bytes:2080 (2.0 KiB)    TX bytes:13543 (13.2 KiB)
```

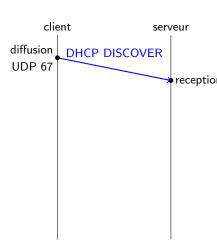
• Protocole réseau : UDP

• Ports utilisés : 67 pour le serveur, 68 pour les clients

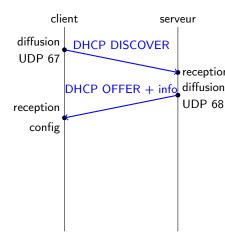
• Protocole réseau : UDP

• Ports utilisés : 67 pour le serveur, 68 pour les clients

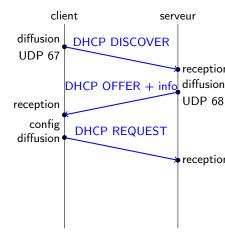
 Le client diffuse un datagramme DHCP DISCOVER pour le port 67



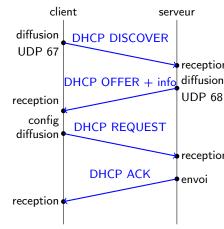
- Protocole réseau : UDP
- Ports utilisés : 67 pour le serveur, 68 pour les clients
- Le client diffuse un datagramme DHCP DISCOVER pour le port 67
- Les serveurs reçoivent le datagramme et diffusent un datagramme DHCP OFFER pour le port 68 : proposition de configuration



- Protocole réseau : UDP
- Ports utilisés : 67 pour le serveur, 68 pour les clients
- Le client diffuse un datagramme DHCP DISCOVER pour le port 67
- Les serveurs reçoivent le datagramme et diffusent un datagramme DHCP OFFER pour le port 68 : proposition de configuration
- Le client choisit un serveur parmi les offres et diffuse un datagramme DHCP REQUEST contenant l'IP du serveur retenu et celle du client. Les autres serveurs le reçoivent et apprennent qu'ils n'ont pas été retenus.



- Protocole réseau : UDP
- Ports utilisés : 67 pour le serveur, 68 pour les clients
- Le client diffuse un datagramme DHCP DISCOVER pour le port 67
- Les serveurs reçoivent le datagramme et diffusent un datagramme DHCP OFFER pour le port 68 : proposition de configuration
- Le client choisit un serveur parmi les offres et diffuse un datagramme DHCP REQUEST contenant l'IP du serveur retenu et celle du client. Les autres serveurs le reçoivent et apprennent qu'ils n'ont pas été retenus.
- Le serveur acquitte avec un datagramme DHCP ACK envoyé au client.



Plan du cours

- Structuration d'un réseau
- DHCP
- ONS
 - Résolution des noms de domaines
 - Résolution statique
 - Serveur DNS
 - Mise en place d'un serveur DNS
- Annuaire réseau : NIS
- 5 Système de fichiers en réseau : NFS
- 6 Installation d'un logicie

Résolution des noms de domaines

Adresse d'une machine :

- Compréhensible par un humain : alpha-numérique (symbolique) : www.google.com
- Compréhensible par une machine : adresse IP : 173.194.45.82 ou 2a00:1450:4007:807::1010

But de la résolution DNS : passer de l'un à l'autre

- L'humain utilise l'adresse symbolique
- Interrogation du serveur DNS : à quelle adresse IP correspond cette adresse symbolique
- L'application se connecte en utilisant l'adresse IP

Comment interroger la résolution ?

Résolution des noms de domaine : configuré dans le fichier /etc/nsswitch.conf

hosts: files dns

Ici:

- On regarde d'abord dans les fichiers locaux
- Si on n'a pas trouvé, on interroge le serveur DNS

Résolution statique locale

Rappel: fichier /etc/hosts

```
127.0.0.1
               localhost
               broadcasthost
255.255.255.255
               localhost
fe80::1% lo0
               localhost
192.168.1.1
               riri.local
                               riri
               fifi.local
                               fifi
192.168.1.2
192.168.1.3
               loulou . local
                               loulou
```

On y trouve:

- Boucle locale (obligatoire)
- Définitions statiques

Résolution statique locale

Rappel: fichier /etc/hosts

```
    127.0.0.1
    localhost

    255.255.255.255
    broadcasthost

    ::1
    localhost

    fe80::1%lo0
    localhost

    192.168.1.1
    riri.local
    riri

    192.168.1.2
    fifi.local
    fifi

    192.168.1.3
    loulou.local
    loulou
```

On y trouve:

- Boucle locale (obligatoire)
- Définitions statiques

```
coti@gauss:~$ ping riri
PING riri (192.168.1.1) 56(84) bytes of data.
```



Interrogation d'un serveur distant

- Le serveur connait les correspondances
- Le client demande : "à quelle adresse IP correspond cette adresse symbolique ?"
- Le serveur répond

Deux algorithmes de résolution :

- Itératif : si le serveur ne connaît pas la réponse, il renvoie l'adresse d'un autre serveur
- Récursif : si le serveur ne connait pas la réponse, il demande lui-même à un autre serveur

Commandes Unix:

nslookup : obsolète

coti@thorim:~\$ nslookup www.google.com

Server: 212.27.40.240 Address: 212.27.40.240#53

Non-authoritative answer:
Name: www.google.com
Address: 173.194.40.115
Name: www.google.com
Address: 173.194.40.112
Name: www.google.com
Address: 173.194.40.113
Name: www.google.com

Address: 173.194.40.116 Name: www.google.com Address: 173.194.40.114

Commandes Unix:

- nslookup : obsolète
- dig

```
coti@thorim:~$ dig www.google.com
; <>> DiG 9.6-ESV-R4-P3 <>> www.google.com
:: global options: +cmd
:: Got answer:
;; ->>HEADER<<- opcode: QUERY, status: NOERROR, id: 30365
;; flags: qr rd ra; QUERY: 1, ANSWER: 5, AUTHORITY: 0, ADDITIONAL: 0
:: QUESTION SECTION:
                                         IN
; www. google.com.
                                                 Α
:: ANSWER SECTION:
www.google.com.
                        326
                                 IN
                                                 173.194.45.83
www.google.com.
                        326
                                 IN
                                                 173.194.45.81
www.google.com.
                        326
                                 IN
                                                 173.194.45.82
www.google.com.
                        326
                                 IN
                                                 173.194.45.84
www.google.com.
                                                 173 194 45 80
                        326
                                 IN
;; Query time: 22 msec
:: SERVER: 212.27.40.240#53(212.27.40.240)
:: WHEN: Sun Dec 29 22:46:33 2013
;; MSG SIZE rcvd: 112
```

Commandes Unix:

- nslookup : obsolète
- dig
- host

```
coti@thorim:~$ host www.google.com
www.google.com has address 173.194.40.180
www.google.com has address 173.194.40.177
www.google.com has address 173.194.40.176
www.google.com has address 173.194.40.178
www.google.com has address 173.194.40.179
www.google.com has IPv6 address 2a00:1450:4007:806::1010
```

Commandes Unix:

nslookup : obsolète

• dig

host

En C:

• gethostbyname(), getaddrinfo()

Commandes Unix:

- nslookup : obsolète
- dig
- host

En C:

• gethostbyname(), getaddrinfo()

Définition des serveurs interrogés par le client :

• Fichier /etc/resolv.conf

```
coti@thorim:~$ cat /etc/resolv.conf
nameserver 212.27.40.240
nameserver 212.27.40.241
```

Mise en place d'un serveur DNS

Quelques implémentations disponibles :

- BIND (named) : sous Unix, licence BSD, très utilisé (le plus utilisé)
- djbdns : autre implémentation Libre, accent mis sur la sécurité
- Microsoft DNS : fait partie de Windows Server
- Cisco Network Registrar : propriétaire
- ...

Mise en place d'un serveur DNS

Quelques implémentations disponibles :

- BIND (named) : sous Unix, licence BSD, très utilisé (le plus utilisé)
- djbdns : autre implémentation Libre, accent mis sur la sécurité
- Microsoft DNS : fait partie de Windows Server
- Cisco Network Registrar : propriétaire
- ...

En TP: BIND

- ullet Correspondances adresses IP \leftrightarrow noms symboliques : dans des fichiers texte
- Définition d'un serveur de plus haut niveau

Serveur DNS primaire (ou maître, ou autorité)

- Serveur faisant autorité sur la zone qu'il sert
- Répond aux requêtes si il connait la correspondance
- Effectue l'action demandée/disponible si il ne connait pas (récursif/itératif)

Serveur DNS secondaire (ou esclave)

• Si le serveur primaire ne répond pas, on demande au secondaire

Serveur DNS cache

- Serveur qui sert une zone mais n'y a pas autorité
- Exemple : serveur local sur le réseau

Plan du cours

- Structuration d'un réseau
- DHCP
- O DNS
- Annuaire réseau : NIS
 - Principe et architecture
 - Configuration de NIS
 - Outils NIS
- 5 Système de fichiers en réseau : NFS
- 6 Installation d'un logiciel

Principe du NIS

Objectif : simplifier l'administration d'un ensemble de machines sur un réseau local

- Ne pas avoir à configurer machine par machine
- Gestion des comptes utilisateurs
- Souvent couplé à NFS

Un serveur par réseau local

- Notion de domaine NIS
- Centralisation des informations
- Plusieurs serveurs : maître-esclave ou coopération entre serveurs

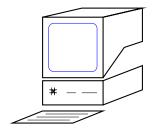
À l'origine : pages jaunes (yp = yellow pages)

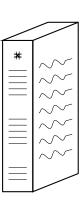
- Introduit par Sun en 1985
- Pas un standard, mais très largement utilisé



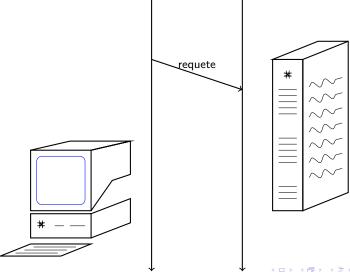
Client

Serveur





Client Serveur



Client Serveur requete hosts.byaddr passwd.byname **◆□▶ ◆圖▶ ◆불▶ ◆불▶ 출 ∽**9٩℃

Client Serveur requete hosts.byaddr passwd.byname réponse

Architecture

Au moins un serveur NIS par réseau

- Le serveur tient à jour les informations
- Les clients viennent l'interroger

Si plusieurs serveurs :

- Le maître maintient les informations
- Le maître réplique les infos vers les serveurs secondaires
- Seul le maître peut modifier les infos contenues dans les bases
- Les esclaves diffusent les infos mais ne peuvent pas les modifier

Le maître maintient des maps

- Les maps stockent les infos sous forme de couples clé/valeur
- Les maps sont générées à partir des fichiers système : /etc/hosts, /etc/passwd...



Configuration de NIS

Au niveau du serveur

Les maps sont stockées dans le répertoire /var/yp/<domaine> (avec <domaine> le nom du domaine)

Avec make on génère les fichiers contenant les maps

Les maps sont générées à partir des fichiers /etc/hosts et /etc/passwd

Au niveau du client

Fichier /etc/nsswitch.conf

Ordre utilisé pour l'authentification :

hosts: files nis dns
passwd: files nis
group: files nis
shadow: files nis

Outils NIS

Sur le serveur :

- ypserv : répond aux requêtes des clients
- rpc.yppasswd : répond aux requêtes de changement de mot de passe (passwd)

Si le serveur est un serveur maître :

• ypxfrd : répond aux requêtes de mise à jour de la map des esclaves

Si le serveur est lui-même un client NIS :

ypbind

Le client doit être "lié" (bindé) à un serveur

 Fichier /etc/yp.conf pour le serveur, /etc/defaultdomain pour le positionnement du domaine

```
$ cat /etc/yp.conf
ypserver 10.10.0.10
$ cat /etc/defaultdomain
lipn.univ-paris13.fr
```

Nom du serveur auquel on est bindé : commande ypwhich

```
$ ypwhich
nslipn.lipn.univ-paris13.fr
```

Possibilité de le fixer avec la commande ypset

Voir le contenu d'une map : ypcat

```
$ ypcat -x
Use "ethers" for map "ethers.byname"
Use "aliases" for map "mail.aliases"
Use "services" for map "services.byname"
Use "protocols" for map "protocols.bynumber"
Use "hosts" for map "hosts.byname"
Use "networks" for map "networks.byaddr"
Use "group" for map "group.byname"
Use "passwd" for map "passwd.byname"
```

```
$ ypcat passwd | grep coti
coti:8fVPKGXHmOy9Y:3456:100:Camille Coti:/users/coti:/bin/bash
```

Plan du cours

- Structuration d'un réseau
- 2 DHCP
- ONS
- 4 Annuaire réseau : NIS
- 5 Système de fichiers en réseau : NFS
- 6 Installation d'un logiciel

Système de fichiers en réseau : NFS

Principes du système de fichiers en réseau :

- Fichiers stockés sur un serveur
- Les clients accèdent à ces fichiers
- Le serveur exporte un répertoire

Système de fichiers en réseau : NFS

Principes du système de fichiers en réseau :

- Fichiers stockés sur un serveur
- Les clients accèdent à ces fichiers
- Le serveur exporte un répertoire

Sous forme d'un montage dans l'arborescence de fichiers locale

- Transparent pour l'utilisateur
- Apparait comme un répertoire local

Système de fichiers en réseau : NFS

Principes du système de fichiers en réseau :

- Fichiers stockés sur un serveur
- Les clients accèdent à ces fichiers
- Le serveur exporte un répertoire

Sous forme d'un montage dans l'arborescence de fichiers locale

- Transparent pour l'utilisateur
- Apparait comme un répertoire local

Deux principaux protocoles :

- NFS : Network File System (Unix)
- SMB : Server Message Block (Microsoft)

Plan du cours

- Structuration d'un réseau
- 2 DHCP
- B DNS
- 4 Annuaire réseau : NIS
- 5 Système de fichiers en réseau : NFS
- 6 Installation d'un logiciel
 - Principes de l'installation
 - À partir des sources
 - Système de gestion de paquets

Installation d'un logiciel

En quoi ça consiste ?

 Copie des binaires exécutables, bibliothèques, documentation, fichiers de configuration, scripts de démarrage... dans les répertoires de destination de l'installation

Puis: configuration, par l'administrateur.

Installation d'un logiciel

En quoi ça consiste ?

 Copie des binaires exécutables, bibliothèques, documentation, fichiers de configuration, scripts de démarrage... dans les répertoires de destination de l'installation

Puis: configuration, par l'administrateur.

Destination de l'installation : dans un répertoire donné, noté \$DEST

- Binaires dans \$DEST/bin
- Bibliothèques dans \$DEST/lib
- Documentation dans \$DEST/share/man
- Fichiers de config dans \$DEST/etc

Installation d'un logiciel

En quoi ça consiste ?

 Copie des binaires exécutables, bibliothèques, documentation, fichiers de configuration, scripts de démarrage... dans les répertoires de destination de l'installation

Puis: configuration, par l'administrateur.

Destination de l'installation : dans un répertoire donné, noté \$DEST

- Binaires dans \$DEST/bin
- Bibliothèques dans \$DEST/lib
- Documentation dans \$DEST/share/man
- Fichiers de config dans \$DEST/etc

Choix du répertoire de destination :

- Dans le \$PATH par défaut des utilisateurs normaux ? Uniquement du super-utilisateur ?
- Un répertoire spécial pour toutes les installations locales ?
- Dans le répertoire d'un utilisateur particulier ?



Compilation et installation à partir des sources du logiciel

- Fonctionne sur toutes les plate-formes supportées par le logiciel
- Uniformité : même procédure sur toutes les versions d'Unix

Compilation et installation à partir des sources du logiciel

- Fonctionne sur toutes les plate-formes supportées par le logiciel
- Uniformité : même procédure sur toutes les versions d'Unix

Trois étapes :

- Détection de l'environnement (version du compilateur, des bibliothèques...), vérification que les dépendances sont présentes
 - Exécution d'un script fourni : ./configure
 - Diverses options : localisation de bibliothèques, répertoire cible de l'installation (--prefix=...) : liste des options avec --help
 - Génère les fichiers Makefile si tout va bien
 - Si quelque chose ne va pas (mauvaise version du compilateur, dépendance manquante...) : affiche un message d'erreur (à lire !!!)

Compilation et installation à partir des sources du logiciel

- Fonctionne sur toutes les plate-formes supportées par le logiciel
- Uniformité : même procédure sur toutes les versions d'Unix

Trois étapes :

- Détection de l'environnement (version du compilateur, des bibliothèques...), vérification que les dépendances sont présentes
 - Exécution d'un script fourni : ./configure
 - Diverses options : localisation de bibliothèques, répertoire cible de l'installation (--prefix=...) : liste des options avec --help
 - Génère les fichiers Makefile si tout va bien
 - Si quelque chose ne va pas (mauvaise version du compilateur, dépendance manquante...) : affiche un message d'erreur (à lire !!!)
- 2 Compilation du code source
 - Commande make
 - Utilise les fichiers Makefile générés à l'étape précédente

Compilation et installation à partir des sources du logiciel

- Fonctionne sur toutes les plate-formes supportées par le logiciel
- Uniformité : même procédure sur toutes les versions d'Unix

Trois étapes :

- Détection de l'environnement (version du compilateur, des bibliothèques...), vérification que les dépendances sont présentes
 - Exécution d'un script fourni : ./configure
 - Diverses options : localisation de bibliothèques, répertoire cible de l'installation (--prefix=...) : liste des options avec --help
 - Génère les fichiers Makefile si tout va bien
 - Si quelque chose ne va pas (mauvaise version du compilateur, dépendance manquante...) : affiche un message d'erreur (à lire !!!)
- 2 Compilation du code source
 - Commande make
 - Utilise les fichiers Makefile générés à l'étape précédente
- Installation du logiciel
 - Commande make avec l'option install
 - Installe les fichiers générés par la compilation
 - Suivant le répertoire cible de l'installation, peut-être besoin d'être root

Exemple

• Téléchargement des sources :

```
coti@gauss:/tmp$ wget ftp://alpha.gnu.org/pub/gnu/autoconf/autoconf-2.68b.tar.gz
```

On décompresse, désarchive et on se place dans le répertoire obtenu :

```
coti@gauss:/tmp$ tar xzf autoconf-2.68b.tar.gz
coti@gauss:/tmp$ cd autoconf-2.68b/
```

Compilation et installation à proprement parler :

```
coti@gauss:/tmp/autoconf -2.68b$ ./configure --prefix=/opt/logiciels/
coti@gauss:/tmp/autoconf -2.68b$ make
coti@gauss:/tmp/autoconf -2.68b$ sudo make install
```

• Les fichiers ont bien été copiés dans le répertoire de destination :

```
coti@gauss:/tmp/autoconf-2.68b$ ls /opt/logiciels/
bin share
coti@gauss:/tmp/autoconf-2.68b$ ls /opt/logiciels/bin
autoconf autoheader autom4te autoreconf autoscan autoupdate ifnames
```

Système de gestion de paquets :

- Prévu par la distribution Linux
- Spécifique à la distribution
- Facilite l'installation en gérant automatiquement les dépendances
- Une seule étape pour tout

Système de gestion de paquets :

- Prévu par la distribution Linux
- Spécifique à la distribution
- Facilite l'installation en gérant automatiquement les dépendances
- Une seule étape pour tout

Qu'est-ce qu'un paquet ?

- Chaque logiciel est un paquet, avec un format spécifique
- Contient les sources ou les binaires pré-compilés du logiciel, éventuels scripts, documentation, des squelettes de fichiers de configuration...
- Contient les scripts d' installation de ce paquet en particulier : permet l'installation automatique

Système de gestion de paquets :

- Prévu par la distribution Linux
- Spécifique à la distribution
- Facilite l'installation en gérant automatiquement les dépendances
- Une seule étape pour tout

Qu'est-ce qu'un paquet ?

- Chaque logiciel est un paquet, avec un format spécifique
- Contient les sources ou les binaires pré-compilés du logiciel, éventuels scripts, documentation, des squelettes de fichiers de configuration...
- Contient les scripts d' installation de ce paquet en particulier : permet l'installation automatique

Système de gestion de paquets

- Connait les dépendances de chaque paquet
- Les installe automatiquement au préalable

Système de gestion de paquets :

- Prévu par la distribution Linux
- Spécifique à la distribution
- Facilite l'installation en gérant automatiquement les dépendances
- Une seule étape pour tout

Qu'est-ce qu'un paquet ?

- Chaque logiciel est un paquet , avec un format spécifique
- Contient les sources ou les binaires pré-compilés du logiciel, éventuels scripts, documentation, des squelettes de fichiers de configuration...
- Contient les scripts d' installation de ce paquet en particulier : permet l'installation automatique

Système de gestion de paquets

- Connait les dépendances de chaque paquet
- Les installe automatiquement au préalable

Exemples:

- Debian et dérivées (Mint, Ubuntu, Knoppix, etc): paquets .deb , outils dpkg et apt (apt-get, apt-cache, aptitude...)
- Red Hat et dérivées (Fedora, Mandriva, Mageia, CentOS...): paquets .rpm, outils rpm et dérivés (yum pour RedHat, Fedora et CentOS, urpmi, urpme, urpmq pour Mandriva et Mageia...)

Exemple (Debian)

- Dans quel paquet se trouve le logiciel à installer ?
 - apt-cache search

```
coti@gauss:~$ apt-cache search nfs-kernel-server
nfs-kernel-server - gestion du serveur NFS du noyau
```

- Installation du paquet :
 - apt-get install

```
coti@gauss:~$ sudo apt-get install nfs-kernel-server
```

- Quel est l' état du paquet ?
 - dpkg -1

On voit "ii": le paquet est installé en version 1.2.6-4

Fichier important : /etc/apt/sources.list : adresses des dépôts où apt-get va télécharger les paquets.

Exemple (Mandriva)

- Dans quel paquet se trouve le logiciel à installer ?
 - urpmq ou urpmi -fuzzy -test

```
[root@galois ~]# urpmq sudo
sudo
[root@galois ~]# urpmi --fuzzy --test sudo
Pas de paquetage nomme sudo
Les paquetages suivants contiennent sudo : fusiondirectory-plugin-sudo,
gnome-sudoku, ksudoku, ksudoku-handbook, ...
```

- Installation du paquet
 - urpmi

```
[root@galois ~]# urpmi sudo
```

- Supprimer un paquet
 - urpme

```
[root@galois ~]# urpme sudo
```