

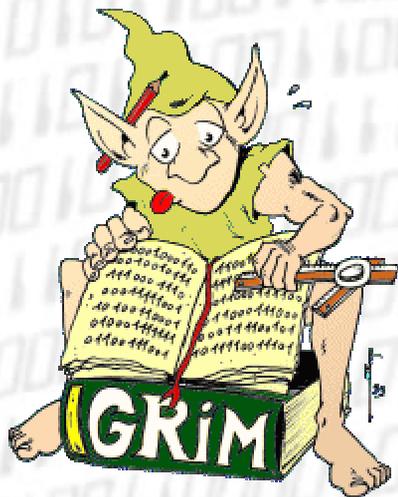
# Systemes de fichiers distribués sécurisés

Pascal Véron

Groupe de Recherche en Informatique  
et Mathématiques

Université de Toulon-Var

## Le protocole NFS



# Systemes de fichiers distribués sécurisés

Pascal Véron

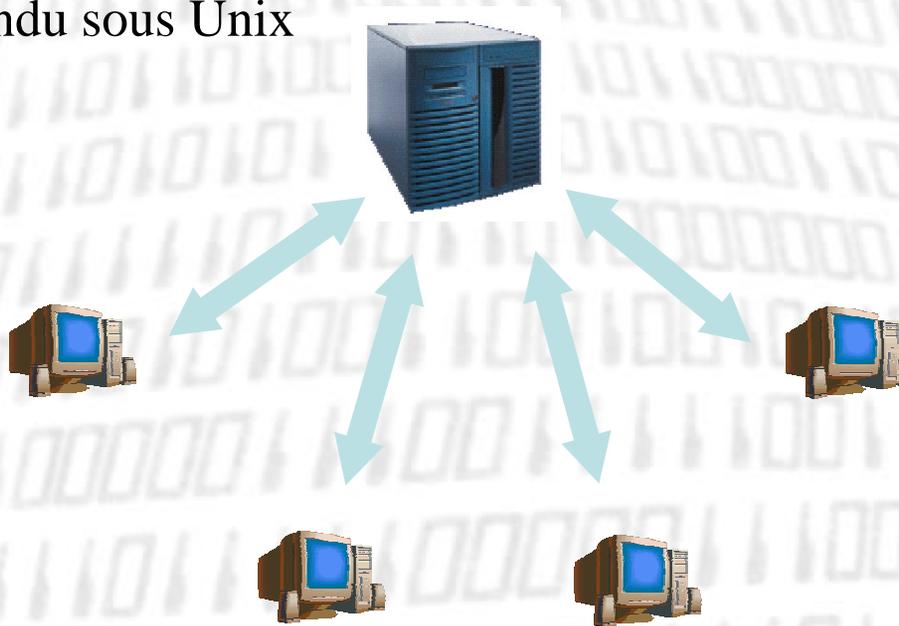
Groupe de Recherche en Informatique  
et Mathématiques

Université de Toulon-Var



# Le protocole NFS

- ✓ Développé dans les années 80 par Sun Microsystems
- ✓ Version courante: 3 (RFC 1813, juin 95)
- ✓ Permet la mise en place d'un espace de stockage centralisé
- ✓ Extrêmement répandu sous Unix





## Le protocole NFS

- ✓ NFS est constitué de 2 protocoles:
  - Mount: permet d'obtenir un descripteur de fichiers sur le système exporté
  - Nfs: traite les demandes d'accès (lecture, écriture)
  
- ✓ Le protocole utilise le mécanisme RPC (Remote Procedure Call) pour l'échange des messages entre les clients et le serveur.



# RPC

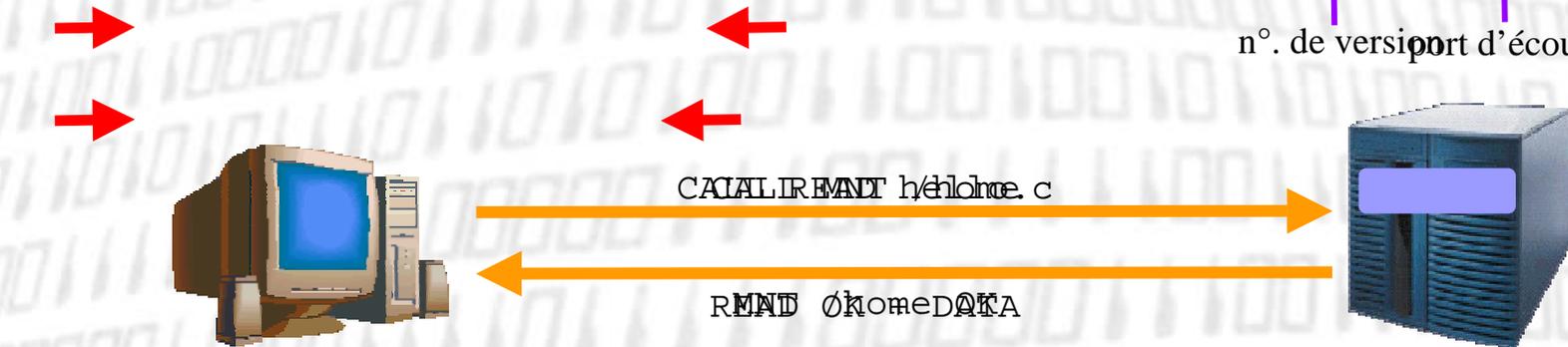
✓ Protocole permettant à un programme « d'exécuter une fonction » d'un programme distant.

✓ Principe de fonctionnement:

- les serveurs RPC s'enregistrent auprès du portmapper local
- le client interroge le portmapper distant
- la liste des serveurs RPC est renvoyée
- le client détermine le port à interroger

n°. programme	protocole	nom prog.
100005	3 udp	1025 mountd
100005	3 tcp	1025 mountd
100003	3 udp	2049 nfs

Annotations: Purple arrows point from headers to values. 'n°. de version' points to '3' and 'port d'écoute' points to '1025' and '2049'.



mount: nsd/home://home/home.c/home



## Faiblesses du protocole NFS

- ✓ Le serveur n'est pas authentifié
- ✓ Le client n'est pas authentifié
- ✓ La validité des requêtes RPC est assurée par le couple (uid, gid) associée
- ✓ Les données transitent en clair sur le réseau
- ✓ L'intégrité des données échangées n'est pas vérifiée.





# SSH

- ✓ Développé en 1995 par T. Ylönen
  - ✓ Composé de 3 couches:
    - la couche transport: authentification du serveur, confidentialité et intégrité des données échangées.
    - la couche authentification: authentification de l'utilisateur par le serveur.
    - la couche connexion: sessions interactives, exécution de commande distante, gestion du flux X11, transmission des variables d'environnement ... et
- élaboration de tunnels sécurisés** (mécanisme de redirection de ports)



## La redirection de ports avec SSH

✓ Déclaration d'un tunnel SSH:

```
ssh -L port_local:machine:port_distant [login@]serveur_ssh
```

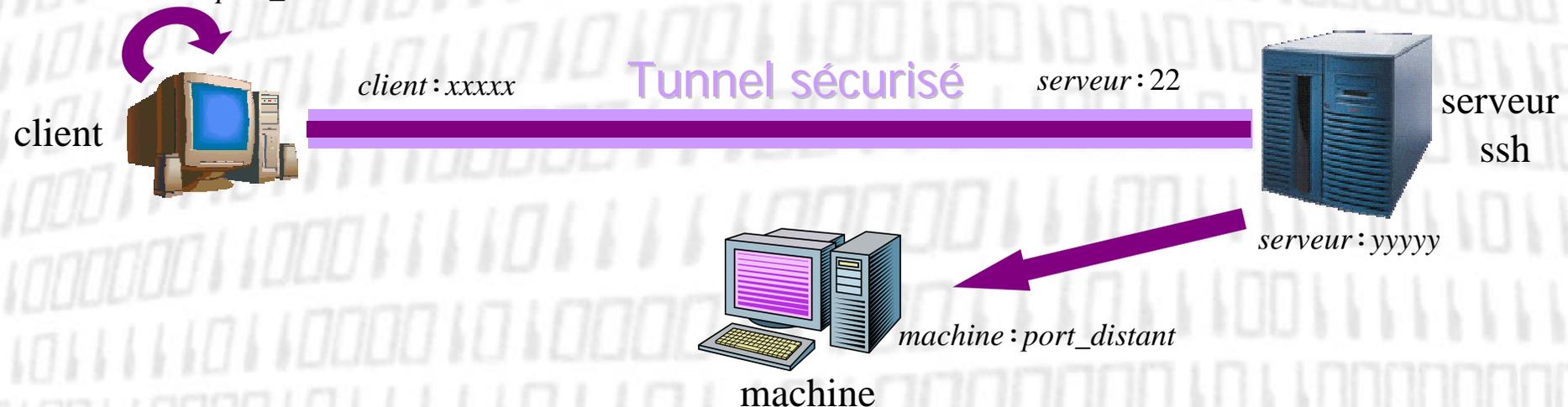
✓ Mise en place d'une socket tcp sécurisée entre le port local du poste client et le port 22 du serveur SSH.

✓ Le tunnel n'est accessible que via l'interface réseau loopback du poste client.

✓ Toute requête vers `localhost:port_local` est transmise à `machine:port_distant` via le serveur SSH.

✓ Pour le poste distant, la requête provient du serveur SSH.

`localhost:port_local`





# La redirection de ports avec SSH

✓ 2 méthodes de création:

- tunnel permanent

```
ssh -f -N -L port_local:machine:port_distant [login@]serveur_ssh
```

- tunnel temporaire

ne passe pas à l'état d'écoute de commande distante

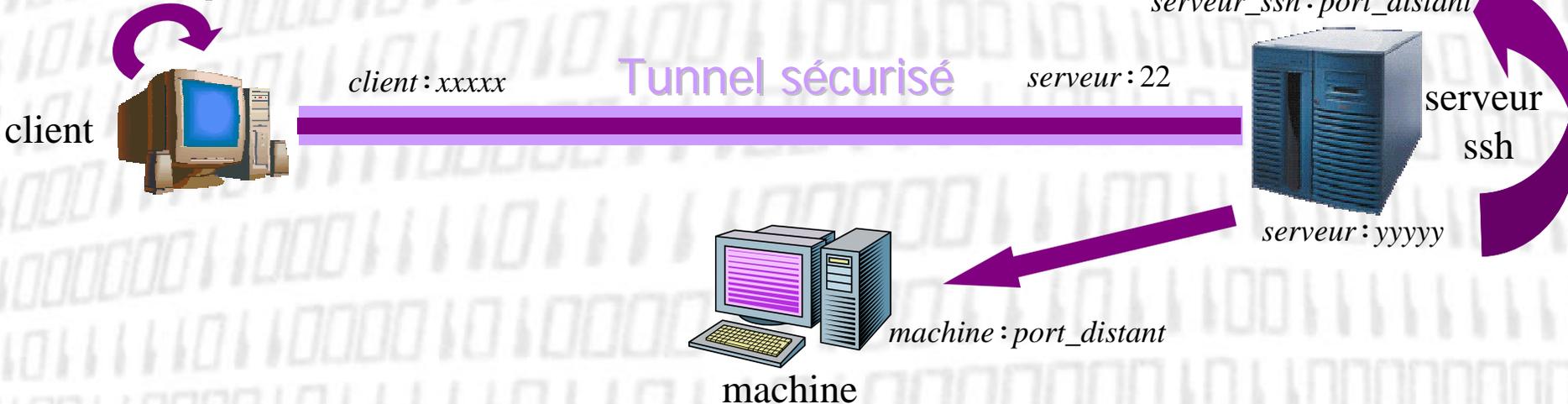
```
ssh -f -L port_local:machine:port_distant [login@]serveur_ssh sleep 30
```

Au-delà de 30 secondes, le tunnel reste actif si une application l'utilise.

✓ Cas particulier:

```
ssh -f -L port_local:localhost:port_distant [login@]serveur_ssh sleep 30
```

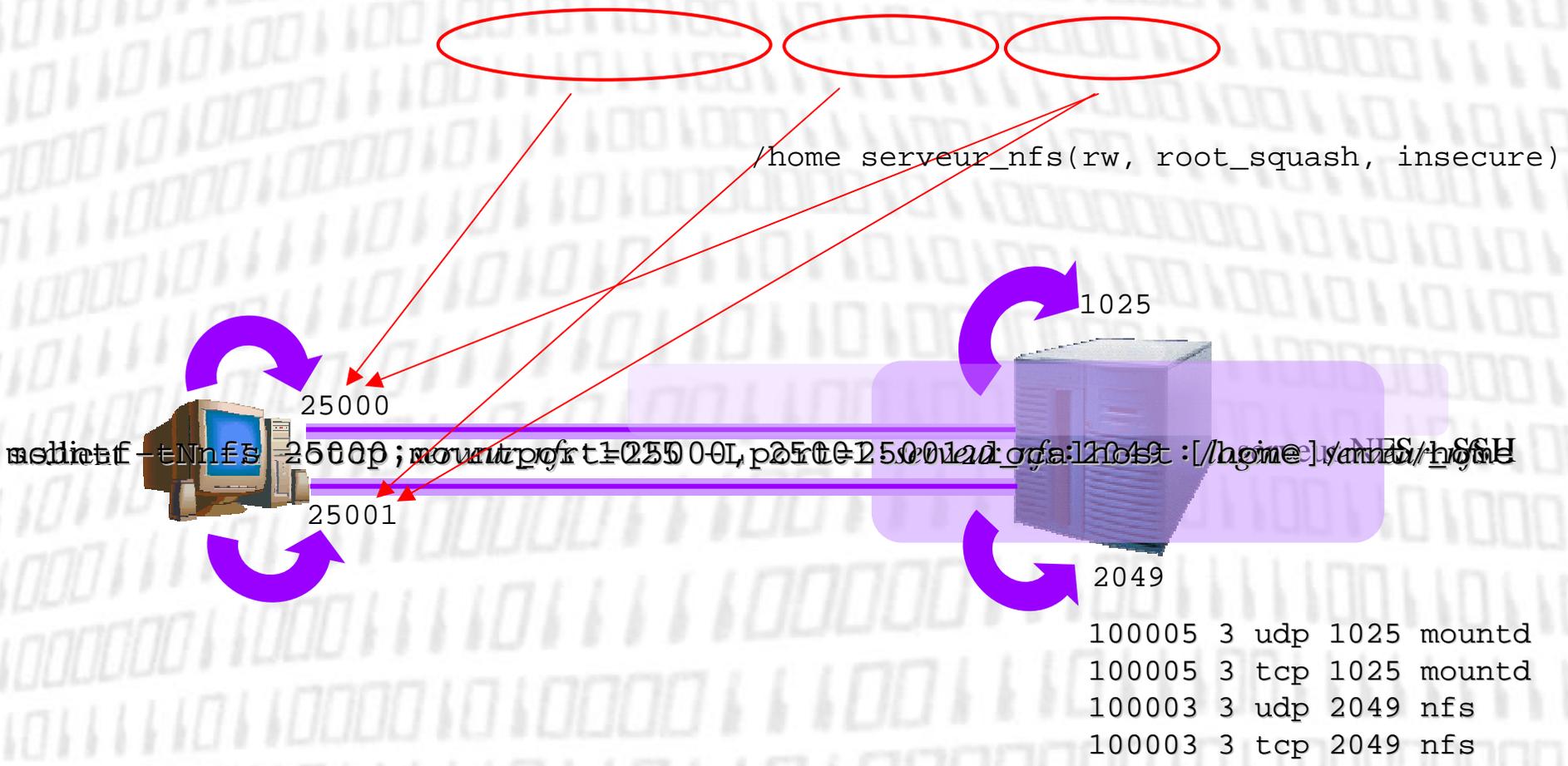
localhost:port\_local





# Sécuriser NFS avec SSH (cas d'un serveur TCP)

- ✓ Déterminer les ports d'écoute des démons *mount* et *nfs*
- ✓ Créer sur le poste client le tunnel SSH
- ✓ Monter la partition exportée via le tunnel
- ✓ Sans oublier de configurer le serveur ...





## Sécuriser NFS avec SSH (cas d'un serveur TCP)

✓ Automatisation de la procédure:

- **/etc/fstab**

```
localhost:/home /mnt/home nfs,tcp,intr,bg,mountport=25000,port=25001
```

- Authentification automatique:

créer sur le poste client un couple de clés sans passphrase,

placer la clé publique sur le serveur: `~login/.ssh/authorized_keys`

```
ssh -f -l 25000/serveur_nfs -i /etc/ssh/ssh-rsa256unnell
-L 25001:serveur_nfs:2049 [login@]serveur_nfs sleep 30
```



ssh-keygen -t rsa

```
from="client",permit-open="serveur_ssh:1025",
permit-open="serveur_ssh:2049",
command="/bin/sleep 300",
ssh-rsa AAAAB3NzaC1yc2EAAA...root@client
```

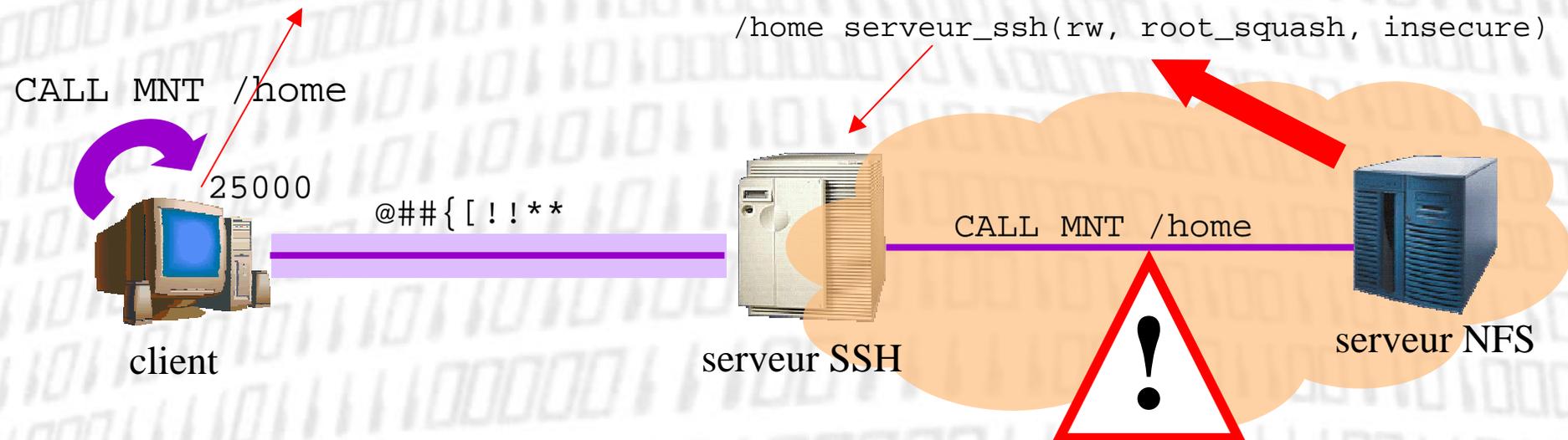


## Sécuriser NFS avec SSH (cas d'un réseau privé)

- ✓ Créer un tunnel via le serveur SSH
- ✓ Configurer le serveur NFS

```
ssh -f -L 25000:serveur_nfs:1025
-L 25001:serveur_nfs:2049 [login@]serveur_ssh sleep 30
```

```
mount -t nfs -otcp,mountport=25000,port=25001 localhost:/home /mnt/home
/home serveur_ssh(rw, root_squash, insecure)
```



les communications ne sont pas chiffrées entre le serveur nfs et le serveur ssh.





# SEC RPC (Serveur NFS UDP)

- ✓ Développé par J. Bowmman, version 1.52-1, 07/03
- ✓ Composé essentiellement de deux programmes:
  - `rpc_psrv`: serveur proxy RPC à placer sur le client  
 lance automatiquement via SSH (id utilisateur: `snfs`)
  - `rpc_pcl`: client proxy RPC à placer sur le serveur (`suid root`)
- ✓ Les requêtes UDP sont encapsulées dans une trame TCP
- ✓ Le client proxy se charge de les transmettre aux serveurs RPC



```
mount -t nfs -o mountprog=200000,nfsprog=250000 client: /home /mnt/home
```



## SHFS

- ✓ Développé par M. Spousta, version 0.32, 5/11/03
- ✓ Ne nécessite pas de serveur NFS ... mais uniquement un serveur SSH
- ✓ Consiste en un module du noyau à installer sur le poste client: `shfs.o`
- ✓ Principe de fonctionnement:
  - Ouverture d'un shell SSH vers le serveur
  - Toute requête système vers la partition distante est transformée en une requête shell
  - Pas de possibilité de monter la partition utilisateur au boot
  - Permet une authentification de l'utilisateur





# Bilan sur l'utilisation de SSH

- ✓ ~~Le serveur n'est pas authentifié~~
- ✓ Le client n'est pas authentifié **le créateur du tunnel est authentifié**  
**sauf pour shfs**
- ✓ La validité des requêtes RPC est assurée par le couple (uid, gid) associée
- ✓ ~~Les données transitent en clair sur le réseau~~ } *sauf sur l'interface locale*
- ✓ ~~L'intégrité des données échangées n'est pas vérifiée.~~



# { { [ ( ! ! = \$ \$ \* \* μ

CALL READ hello.txt  
(101,1011)

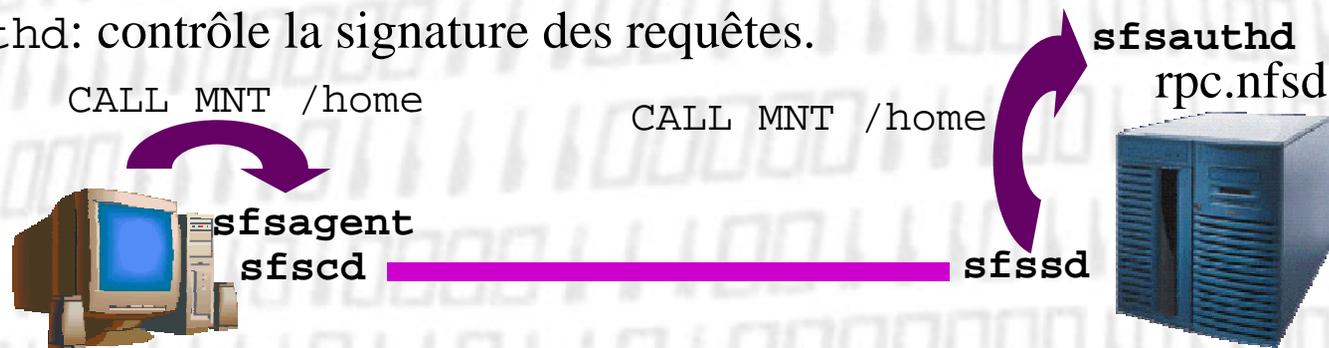


serveur\_nfs /home(rw,...)



# SFS (Self-certifying File System)

- ✓ Développé par D. Mazières en Mai 2000 au (Massachusetts Institute of Technology)
- ✓ Version actuelle: 0.7.2-1, Mai 2003.
- ✓ SFS assure:
  - l'authentification du serveur par le poste client
  - l'authentification du poste client par le serveur
  - le chiffrement et l'intégrité des données échangées sur le réseau
  - une authentification à base de signature numérique de chaque requête RPC émise vers le serveur.
- ✓ SFS se compose essentiellement de 4 programmes:
  - `sfscd`, `sfssd`: gestion des communications client-serveur
  - `sfsagent`: signe les requêtes nfs
  - `sfsauthd`: contrôle la signature des requêtes.





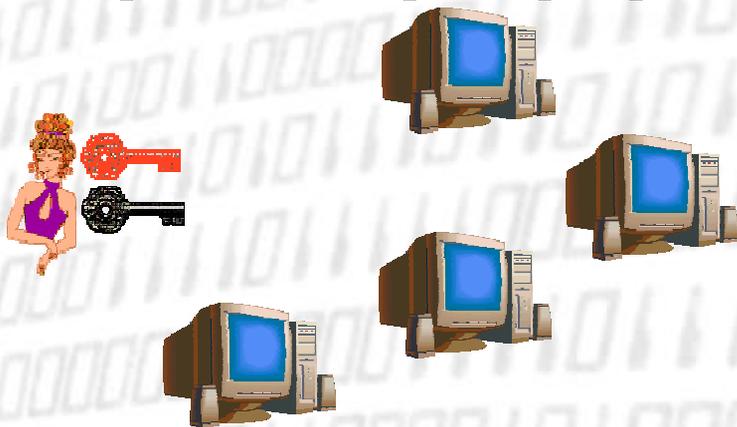
## SFS (Self-certifying File System)

- ✓ Chaque serveur possède un couple de clés privée/publique pour l'authentification et l'établissement d'une clé de session
- ✓ Les données sont accessibles à partir du client via le chemin:

`/sfs/@serveur_nfs,HOSTID`

où  $HOSTID = \text{SHA-1}(1, \text{serveur\_nfs}, \text{🔑}, 1, \text{serveur\_nfs}, \text{🔑})$

- ✓ Comment obtenir *HOSTID* ?
- ✓ Le protocole a été développé afin qu'un utilisateur puisse accéder au serveur à partir de n'importe quel poste sans avoir à dupliquer sa clé privée.



`/sfs/@serveur_nfs,HOSTID`



## SFS: Un exemple d'utilisation

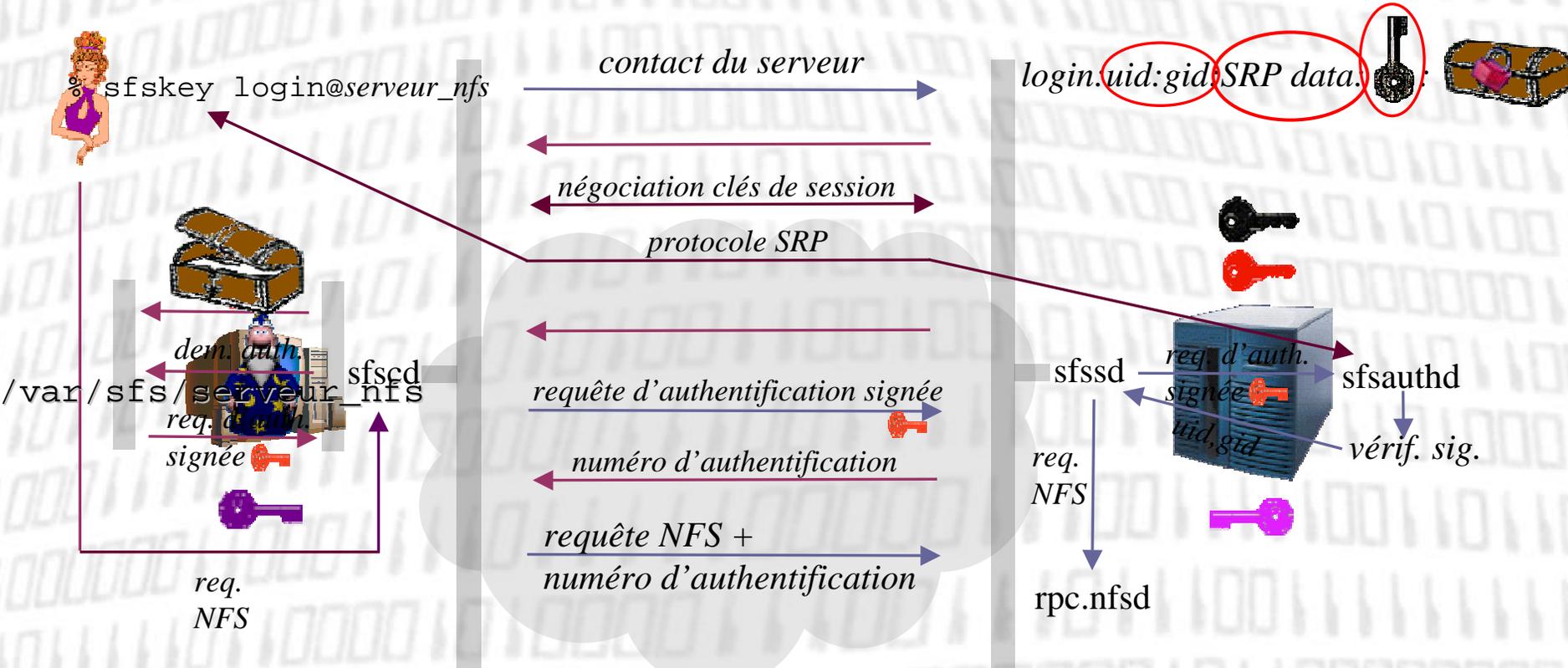
- ✓ Enregistrement de l'utilisateur sur le serveur
- ✓ La clé privée est protégée sur le serveur par une passphrase 
- ✓ Accès aux données:





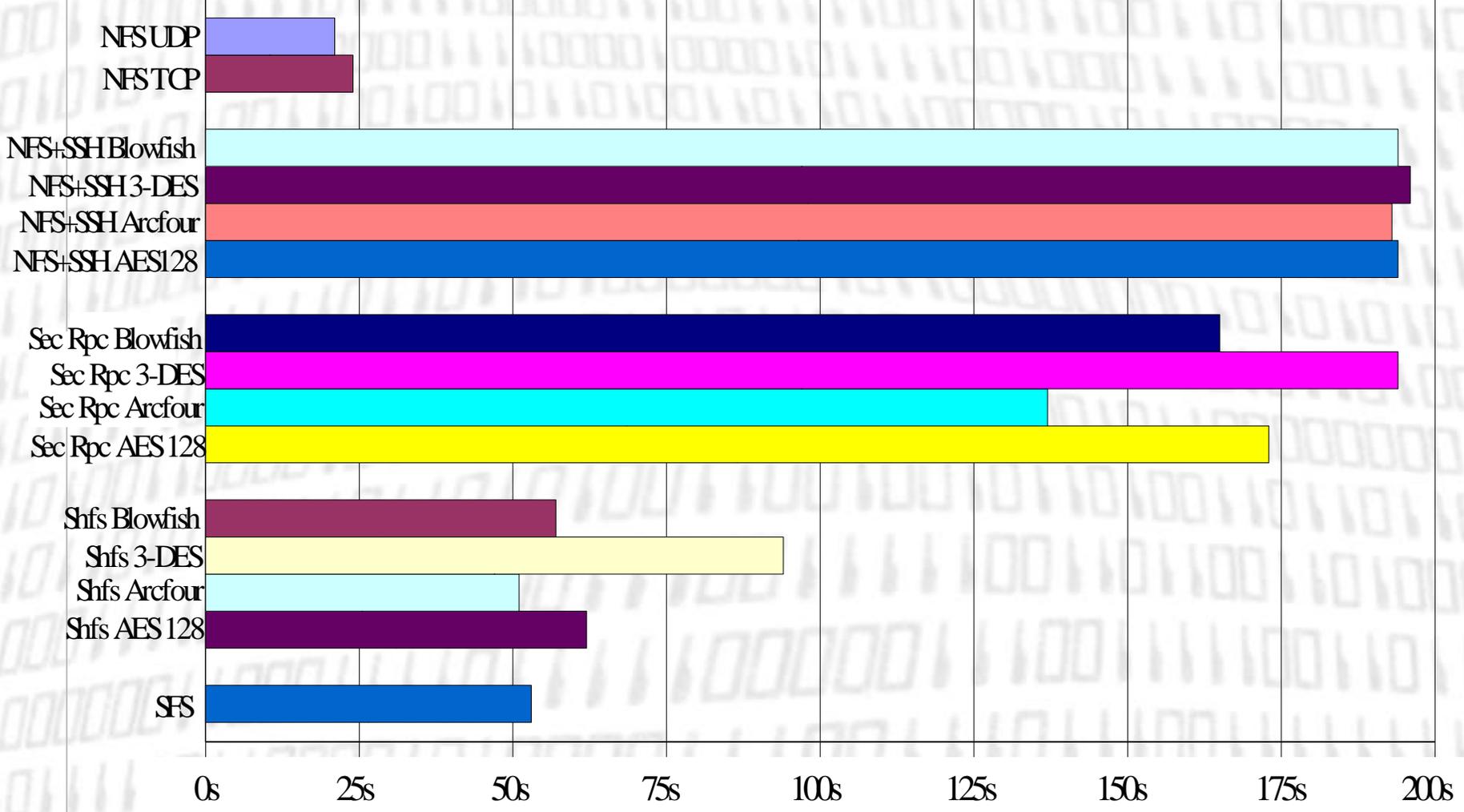
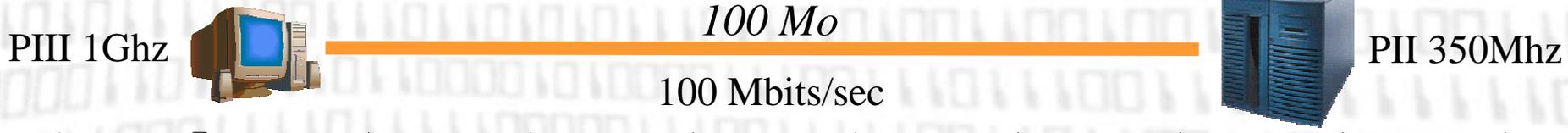
# SFS: Un exemple d'utilisation

- ✓ Enregistrement de l'utilisateur sur le serveur
- ✓ La clé privée est protégée sur le serveur par une passphrase 
- ✓ Accès aux données:





# Analyse des performances





## NFS 4

- ✓ RFC 3530, Avril 2003
- ✓ Nouveau mécanisme d'authentification pour les requêtes RPC: **RPCSEC\_GSS**
- ✓ Repose sur la GSSAPI: interface de programmation générique encapsulant plusieurs mécanismes de sécurité
- ✓ Déroulement d'une session de type **RPCSEC\_GSS**:
  - Création du contexte: négociation du mécanisme de sécurité et du type de service à mettre en place
    - service d'authentification
    - service d'intégrité
    - service de confidentialité
  - Echange des données
  - Destruction du contexte
- ✓ Mécanismes de sécurité disponibles:
  - ~~KERBEROS V5~~
  - LIPKEY: MD5, RSA, CAST
  - SPKM-3



And the winner is ...

