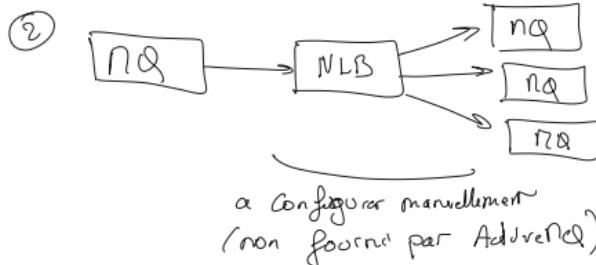
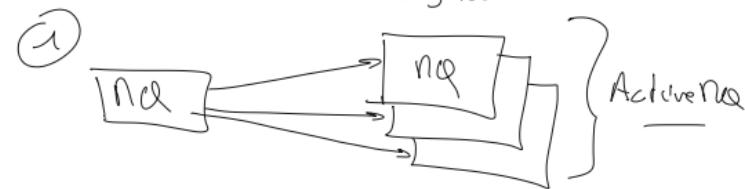
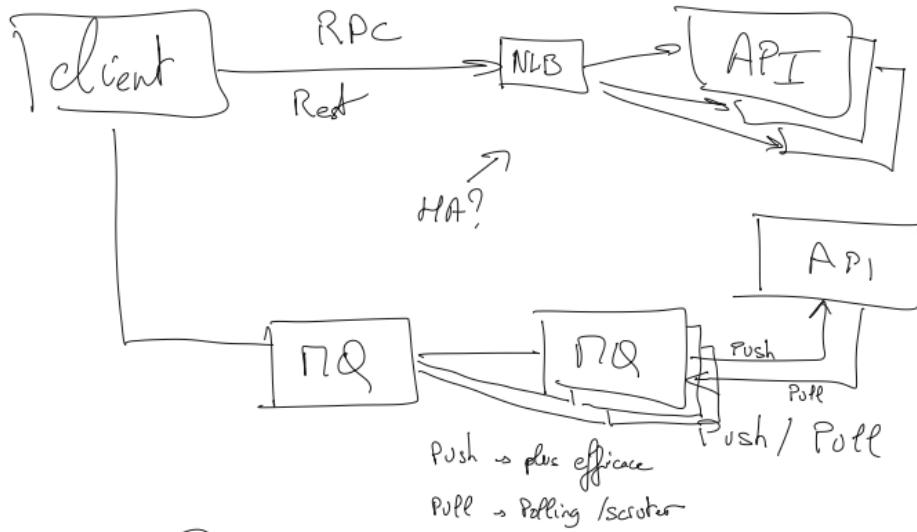


# Bonjour Tout C Nonde



### Publish-and-subscribe (1→Many)



### Point-to-point (1→1)



First In First Out  
Last In First Out

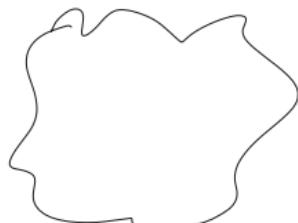


LIFO



Correlation =  
re consider the  
msg's order and the  
transaction

msg 1  
msg 2  
msg 3



Recipient  
→ msg 2 T1  
→ msg 1 T2  
→ msg 1 T1  
→ msg 3 T1

Transaction 1

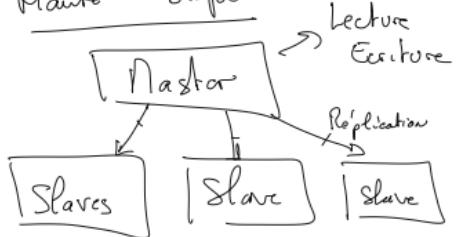
msg 1  
→ another transaction 2

# Haute Disponibilité

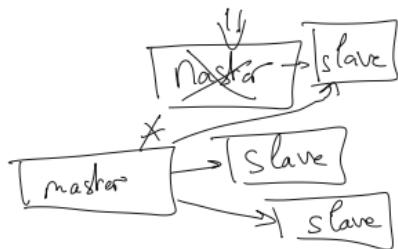
Ronde Traditionnel /  
Relational



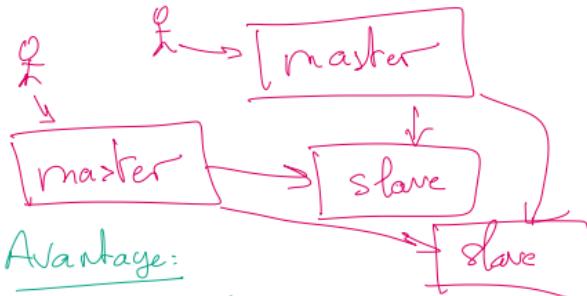
Haute Dispo



- En cas de perte du master  
→ on bascule un slave en master



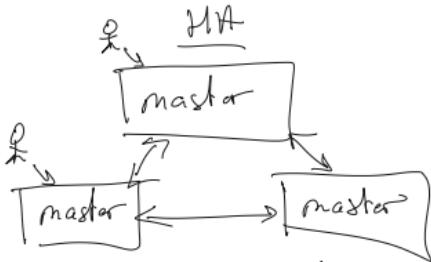
A proscrire (Split Brain):



Avantage:

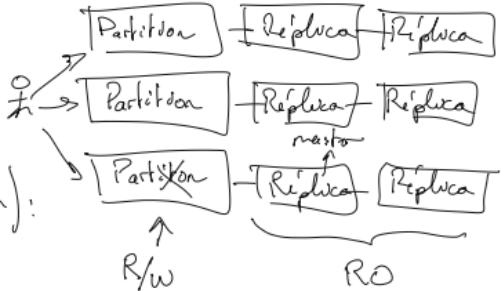
Cohérent

Ronde "Noeline"  
Big Data

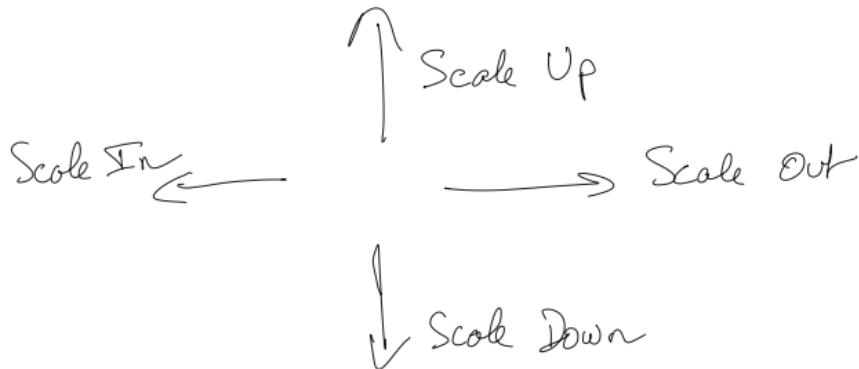


- ⇒ environnements multimaîtres
- Répartition de charge
- Tolérance de Panne -

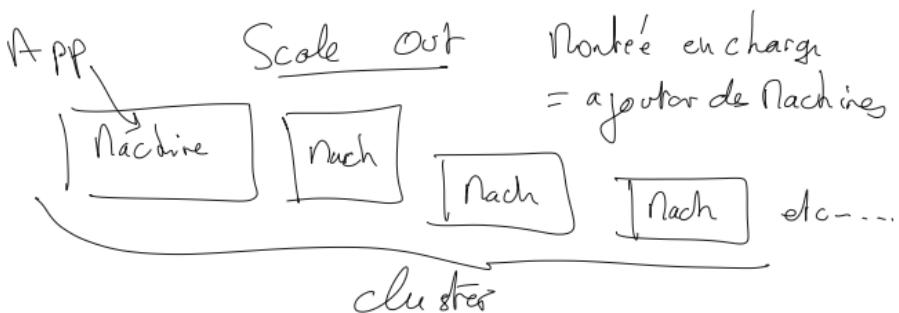
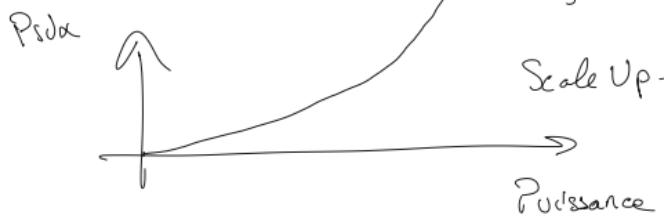
MA:



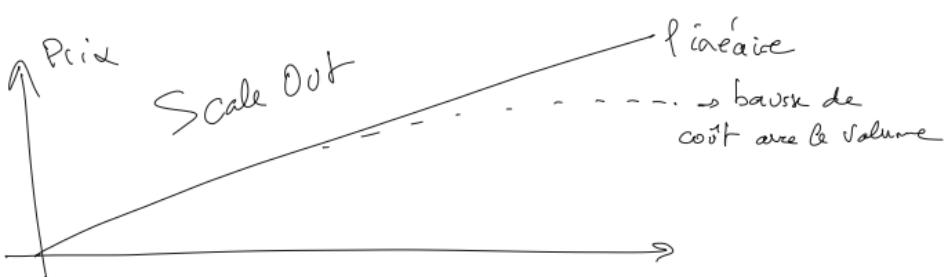
# Niveau d'échelle



Scale Up: remplacer une machine par une plus puissante (CPU, RAM, disque performance)



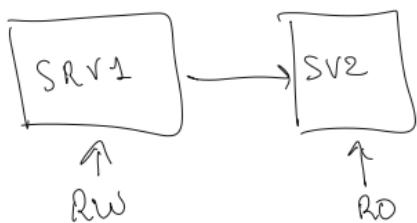
3 Machines =  $3 \times +$  puissant que 1 Machine



avantage = rationalisation des coûts

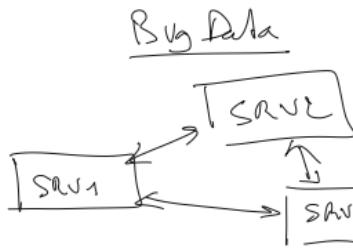
avantage = Haute Densité (plusieurs machines)

Traditional



ScaleUp

Puissance



Scale Out

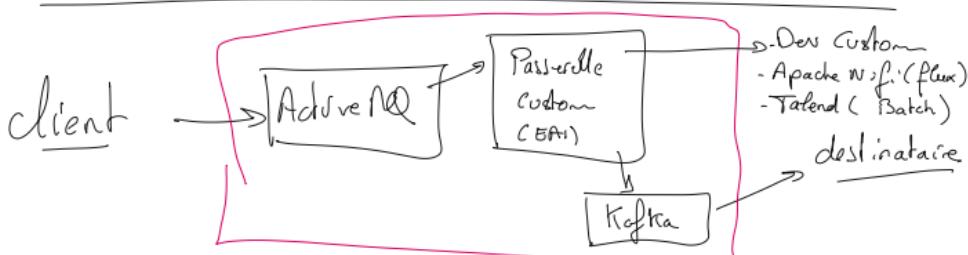
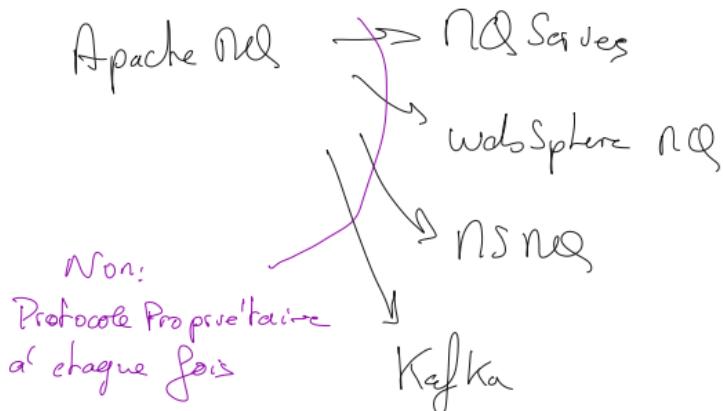
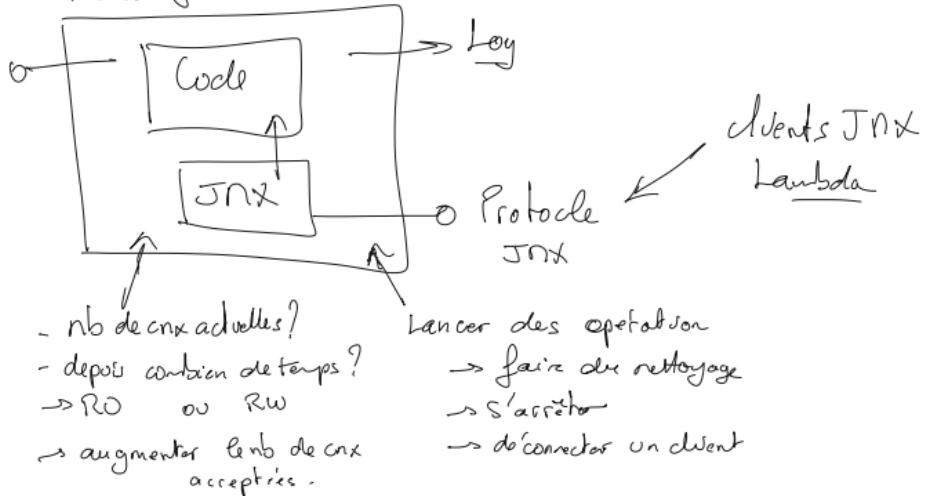
Brokers

$\rightarrow \text{NQ} \rightarrow \text{NQ} \rightarrow \underline{\text{NQ}}$



# JNx

Process Java Client based Console → Server





flex  
Réception est "au fil de l'eau"

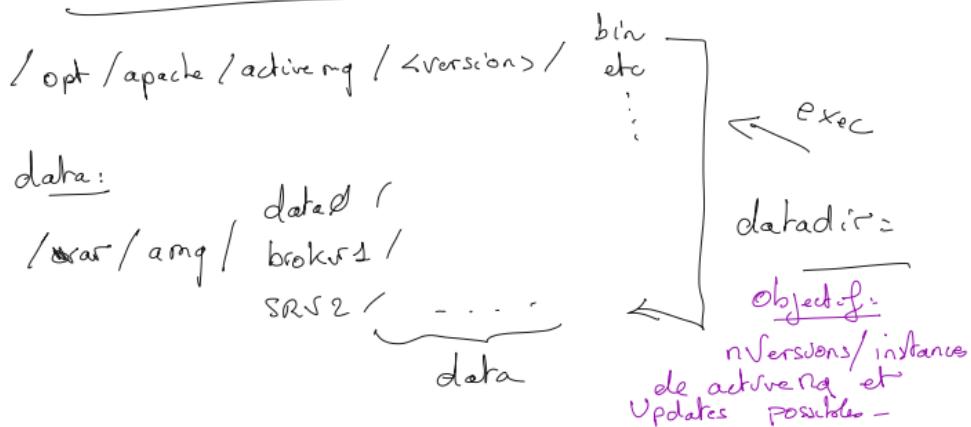


Passerelle: Batch → Traditionnel → ETL  
 + Simple ←  
 - Simple  
 - un lot traite régulièrement

flex → - en Temps réel → ELT  
 - Compatible gros volumes  
 - Traite au fil de l'eau  
 - plus complexe à implémenter

Différence ↗

### Architecture proposée:



Installer ActiveM%Q en tant que Daemon et gestion de la conf :

<http://activemq.apache.org/unix-shell-script>

Lancer en spécifiant un conf souhaitée :

**bin/activemq console xbean:/opt/apache/amp/5.16.3\_1/conf/activemq.xml**

Envoyer / Recevoir des messages :

**\${ACTIVEMQ\_HOME}/bin/activemq producer**

**\${ACTIVEMQ\_HOME}/bin/activemq consumer**

**java -jar activemq-all-5.x.x.jar producer**

**java -jar activemq-all-5.x.x.jar consumer**

**bin/activemq producer --message "My message" --messageCount 1**

Topic durable ( inscription ) :

**bin/activemq consumer --durable true --clientId example --destination topic://TEST**

### **Exercices d'implémentation :**

Créer un abonnement à un Topic et garder en ligne

Envoyer des messages, les recevoir

Créer un abonnement durable, se déconnecter

envoyer des messages

Les recevoir

Créer un abonnement non durable, se déconnecter

envoyer des messages

Tenter de les recevoir = ?

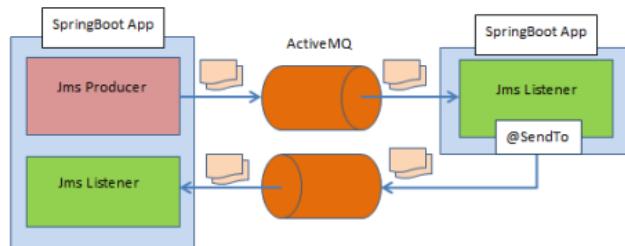
Le **risque** pour un émetteur qui **envoie des messages non persistants** :

Que ces messages soient perdus si le serveur qui les stocke s'arrête car les messages ne seront qu'en RAM, pas sur le disque.

## Est-ce que l'émetteur peut être informé si un message non persistant est reçu ou non ?

ActiveMQ ne permet pas l'accusé de réception.

Il faut donc mettre en oeuvre une autre file en callback pour en être informé.



# JavaSampleApproach.com

### Chaînes de connexions :

<https://activemq.apache.org/uri-protocols>

failover:(tcp://foo:61699,tcp://bar:61617,tcp://whatnot:61698)

Paramètres : <http://activemq.apache.org/connection-configuration-uri>

```
tcp://localhost:61616?trace=true  
static:(tcp://host1:61616,tcp://host2:61616)
```

```
<transportConnectors>  
    <transportConnector name="openwire"  
uri="tcp://0.0.0.0:61626?maximumConnections=1000&wireFormat.maxFrameSize=10485  
7600"/>  
    <transportConnector name="amqp"  
uri="amqp://0.0.0.0:5682?maximumConnections=1000&wireFormat.maxFrameSize=1048  
57600"/>  
    <transportConnector name="stomp"  
uri="stomp://0.0.0.0:61623?maximumConnections=1000&wireFormat.maxFrameSize=10  
4857600"/>  
    <transportConnector name="mqtt"  
uri="mqtt://0.0.0.0:1893?maximumConnections=1000&wireFormat.maxFrameSize=1048  
57600"/>  
    <transportConnector name="ws"  
uri="ws://0.0.0.0:61624?maximumConnections=1000&wireFormat.maxFrameSize=10485  
7600"/>  
</transportConnectors>
```

## Protocol Description

TCP Default network protocol for most use cases.

NIO Consider NIO protocol if you need to provide better scalability for connections from producers and consumers to the broker.

UDP Consider UDP protocol when you need to deal with the firewall between clients and the broker.

SSL Consider SSL when you want to secure communication between clients and the broker.

HTTP(S) Consider HTTP(S) when you need to deal with the firewall between clients and the broker.

VM Although not a network protocol per se, consider VM protocol when your broker and clients

communicate with a broker that is embedded in the same Java Virtual Machine (JVM).

## Infrastructures de Clés Publiques (PKI)

Expliquer du Cryptage → crypter sur la ligne

- Authentification

- Cryptage dormante

- Encodage → changement d'un format A vers un format B. ex: Texte ascii → base64

- Hashage → Transformation non reversible de A → B  
 $f(x)=y$        $x \rightarrow$  entre       $f =$  fonction       $y =$  hash

- Cryptage

→ Stocker une valeur de façon reversible via un ou deux "mots de passe"

fonctions - SHA-1  
- MD5

$\frac{2}{3}$

differences - Fourchette de tailles  
- Collisions -

CRC

## Cryptage Symétrique

→ Un Seul "mot de passe"

AES (Advanced Encryption Standard)

DES (Data Encryption Standard)

3DES (mot de passe coupé en 3 et crypté 3 fois)

IDEA (International Data Encryption Algorithm)

Blowfish (Drop-in replacement for DES or IDEA)

RC4 (Rivest Cipher 4)

RC5 (Rivest Cipher 5)

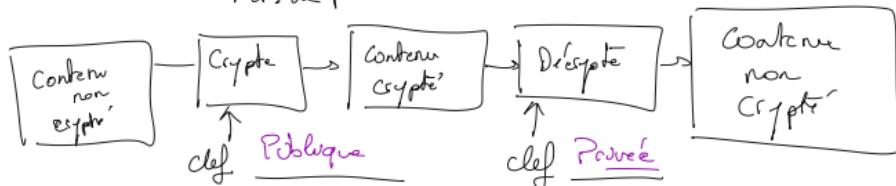
RC6 (Rivest Cipher 6)

## Cryptage Asymétrique

→ Paire de "clé".  
"mot de passe"

→ publique

→ privée



Algo

→ génération de clé publique

clé privée

clé publique

→ impossible

d'obtenir la privée

- mot de passe
  - Clé
  - Secret
- parfois
- peut être mémorisé
- alphanumérique
- relativement facilement cassé par bruteforce.
- mot de passe au format binaire
- non mémorisable
- stocké dans un fichier
- mot de passe, clé
- Jeton

eyjhBGCiOijUz1Nnj9.eyJsb2xljoiQWRtaW4iLCJc3N1ZXliOijjc3N1ZXliLCJvc2VybmtzSI6Ikphd  
mFjblVzZSlslmV4cCI6MTYzMTE3ODE1NSwiaWF0ljoxNjMxMtC4MTU1fQ.v3kZG8DwvcdBQUc  
cuXVBd-dMkd6WVIO\_buP80LrUBs

Généralement RSA est utilisé en  
asymétrique

→ Clé stockées dans des certificats X.509  
formats

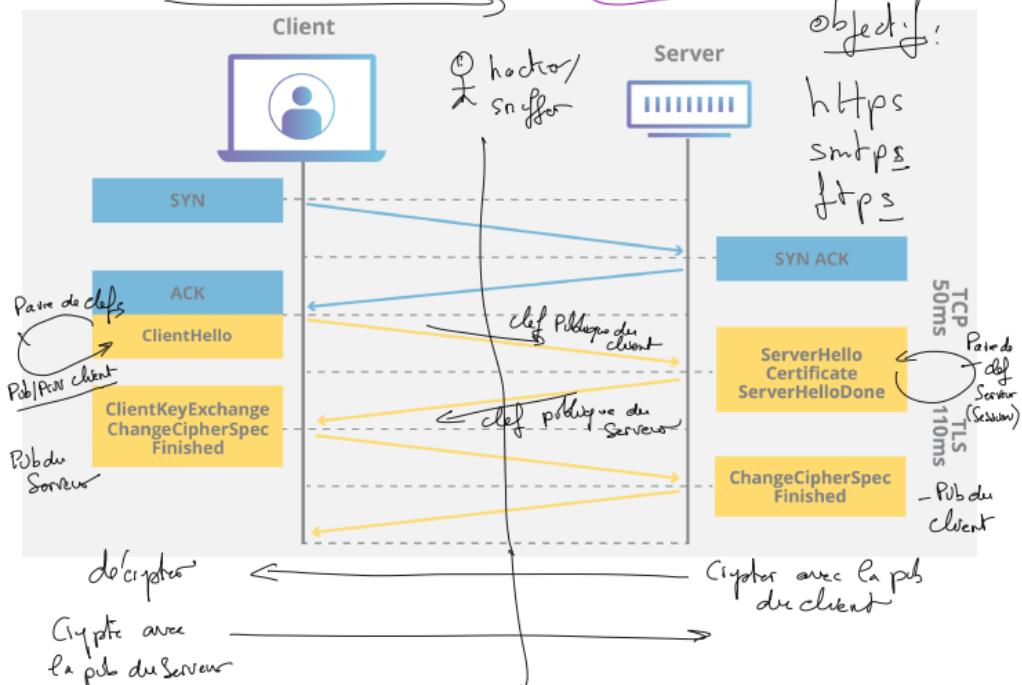
# X509:

- Données
- Réf données

"SSL" est obsolète depuis  
TLSv1 remplace SSL depuis 1999

- CRT
- pb
- pfx
- p7s
- etc ...

établir une session TLS

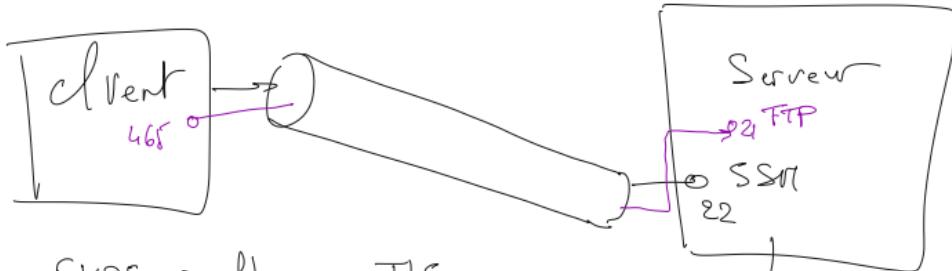


h3p  
ft3p  
smt�

sur TLS

sft3p / ft� ?

smt� s  
ssp ?



FTPS → ftp en TLS

SFTP → ftp dans du ssh

⇒ m<sup>ême</sup> sécurité, protocoles différents -

Coffre → Firefox

→ NMC

→ "Vaults"

→ Key store en Java

→ par JRE / JDK

Keystore | openJDK 11 ≠ Oracle JDK 11

≠ openJDK 14.

→ Keystore explorer

→ Keytool en ligne de commande

→ Une paire de clés doit être valide :

- Date de péremption
- chaîne de certification
- [domaine internet]

## PKI

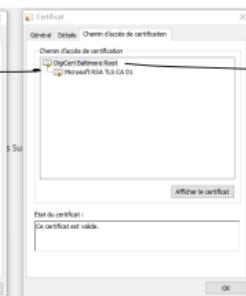
- certificats auto-signés

openssl req -x509 -newkey rsa:4096 -keyout key.pem -out cert.pem -days 365

→ pas reconnue par les Tiers -

→ pas de chaîne de certification

Pas de  
chaîne,  
auto-signé



# Obtenir des certificats conformes :

→ Soit payer pour avoir des certificats -

- VeriSign, Thawte, DigiCert, ...

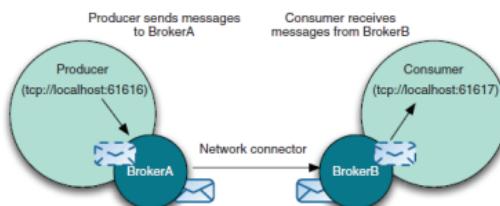
Pour éviter de payer, on installe une 'PKI'

- Un "serveur", une entité "Racine"
- Qui permet de créer une "entité" intermédiaire, qui permet de créer des certificats.
- Des certificats à foison reçus depuis cette entité intermédiaire.

Sous Windows : Active Directory Certificate Services

En fichiers : avec openssl :

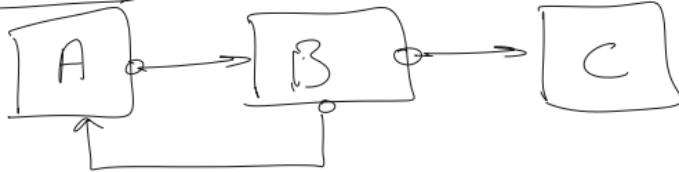
<https://pki-tutorial.readthedocs.io/en/latest/simple/>



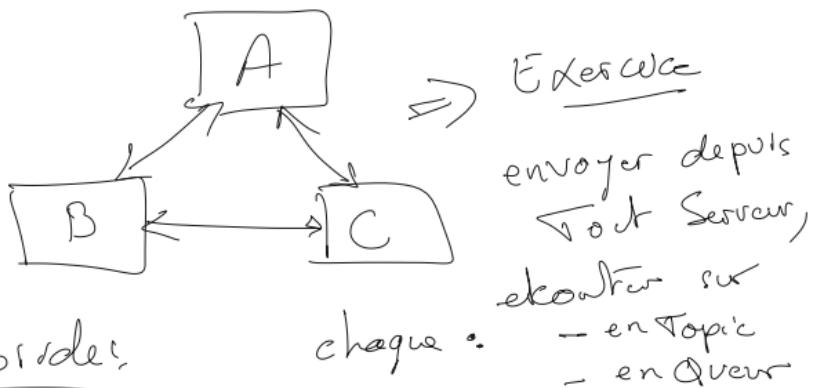
```
<broker xmlns="http://activemq.apache.org/schema/core"
brokerName="BrokerB"
dataDirectory="${activemq.base}/data">
<transportConnectors>
<transportConnector name="openwire" uri="tcp://localhost:61617" />
</transportConnectors>
</broker>
```

```
<broker xmlns="http://activemq.apache.org/schema/core"
brokerName="BrokerA"
dataDirectory="${activemq.base}/data">
<transportConnectors>
<transportConnector name="openwire" uri="tcp://localhost:61616" />
</transportConnectors>
<networkConnectors>
<networkConnector uri="static:(tcp://localhost:61617)" />
</networkConnectors>
</broker>
```

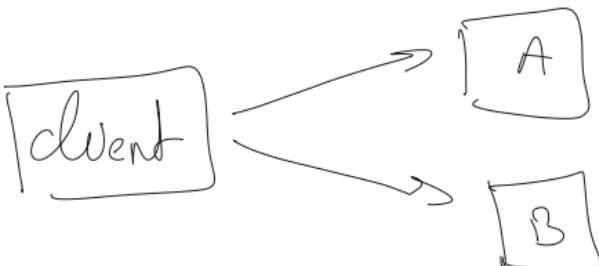
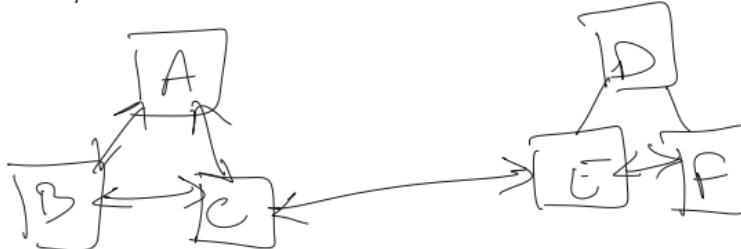
Relat:



Nest (Naillage)



hybride:



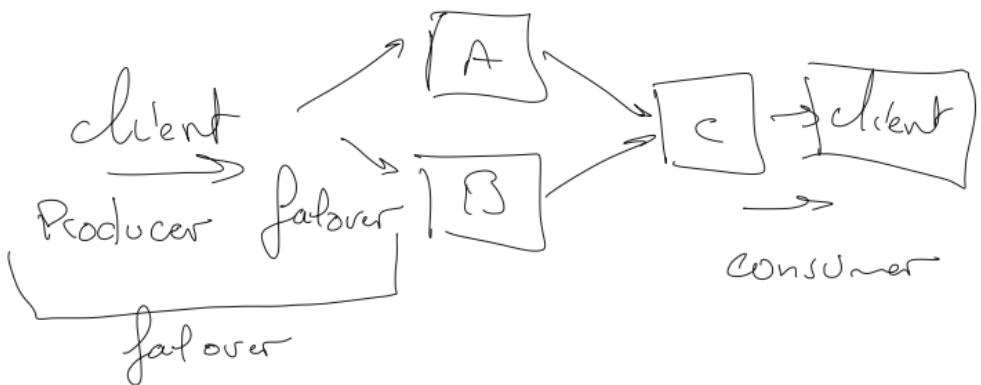
static://(tcp://remotehost1:61616,tcp://remotehost2:61616)

↳ plusieurs cnx actives

failover:(tcp://remotehost1:61616,tcp://remotehost2:61616)

↳ Tentative de cnx sur le premier  
Si non le suivant

Exemple -



→ lancer de l'envoi de

Message en continu toutes les secondes.

→ faire tomber A, B

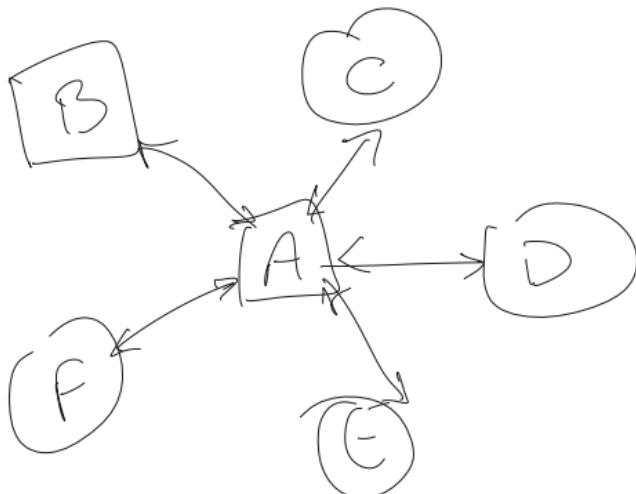
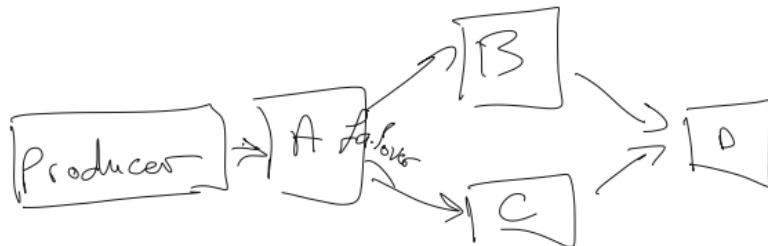
→ Consulter la réception de msg

**Failover recommandé même si vous n'avez qu'un broker ciblé, ne pas utiliser static**

Etablir une connexion duplex initiée depuis un seul broker :

```
<networkConnector name="SYSTEM1" duplex="true" uri="static:(tcp://10.x.x.x:61616)">
<dynamicallyIncludedDestinations>
    <topic physicalName="outgoing.System1" />
</dynamicallyIncludedDestinations>
</networkConnector>
```

ex2. implémenter le fabo sur dans 6 brokers.



Démarrer un serveur postgres :

```
sudo docker container run --name postgres -p 5432:5432 -d --restart unless-stopped -e  
POSTGRES_PASSWORD=password postgres
```

-p 5432:5432 : rendre le port 5432 accessible

S'y connecter :

```
docker container exec -it postgres psql -U postgres postgres
```

-it postgres : <nom du conteneur>

-U postgres ( l'utilisateur postgres )

postgres : la base de donnée de connection par défaut

```
student@master:/opt/apache/amp/5.16.3_1/bin$ sudo docker container exec -it postgres
```

```
psql -U postgres postgres
```

```
psql (13.4 (Debian 13.4-1.pgdg100+1))
```

Type "help" for help.

```
postgres=# create database amq;
```

```
CREATE DATABASE
```

```
postgres=# \q
```

```
student@master:/opt/apache/amp/5.16.3_1/bin$ sudo docker container exec -it postgres
```

```
psql -U postgres amq
```

```
psql (13.4 (Debian 13.4-1.pgdg100+1))
```

Type "help" for help.

```
amq=# \dt
```

Did not find any relations.

```
amq=# \d
```

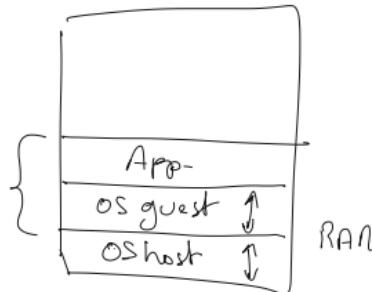
Did not find any relations.

```
amq=# \q
```

## Conteneurs

### Virtualisation

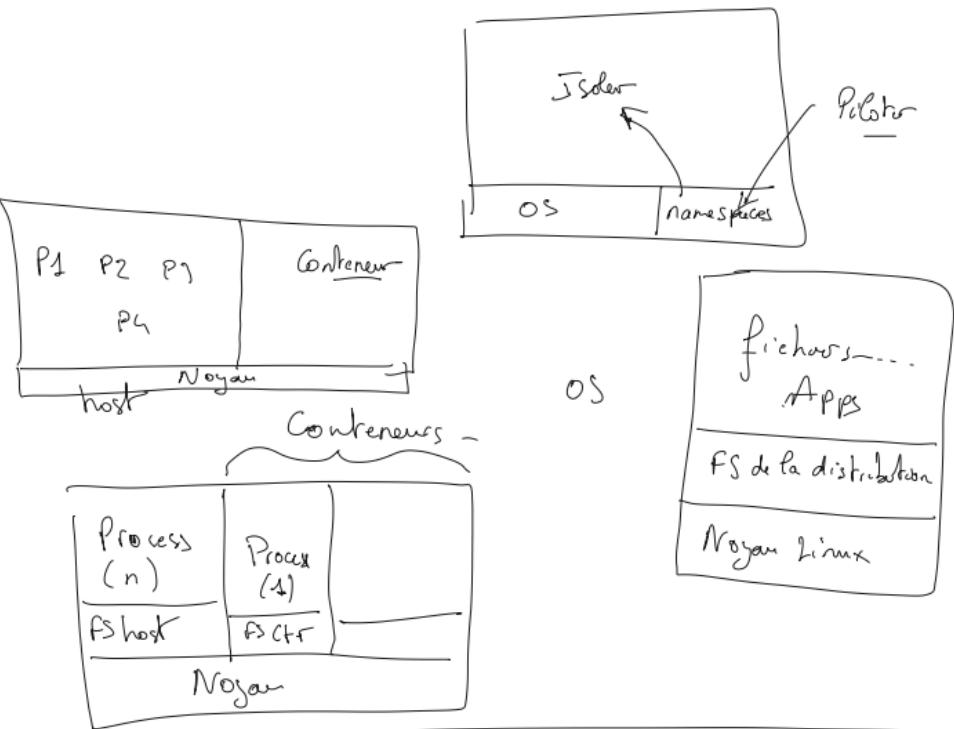
disk.



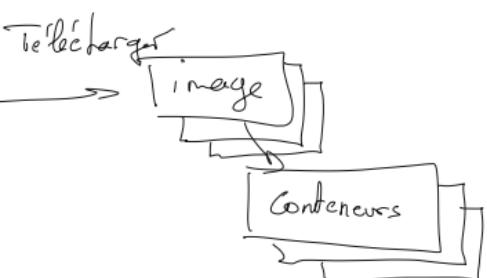
fonctionnalités de Noyau - Linux  
Windows } "namespaces"

↳ cloisonner, isoler

- Process
- disque (F)
- Réseau
- IPC ...



→ Registre public  
→ Stocke des images  
→ officielles  
→ De la Communauté



S snapshot..



```
sudo docker network create mysql
```

```
sudo docker run --network mysql --name mysql --restart unless-stopped -p 3306:3306 -e  
MYSQL_ROOT_PASSWORD=password -d mysql
```

```
sudo docker run -it --rm --network mysql mysql mysql -hmysql -uroot -p
```

```
mysql --host=localhost -u root --password=password --protocol=tcp
```

```
<bean id="mysql-ds" class="org.apache.commons.dbcp2.BasicDataSource" destroy-  
method="close">  
    <property name="driverClassName" value="com.mysql.cj.jdbc.Driver"/>  
    <property name="url" value="jdbc:mysql://localhost/activemq?relaxAutoCommit=true"/>  
    <property name="username" value="root"/>  
    <property name="password" value="password"/>  
    <property name="poolPreparedStatements" value="true"/>  
</bean>
```

```
<persistenceAdapter>  
    <jdbcPersistenceAdapter dataSource="#mysql-ds"/>  
</persistenceAdapter>
```

## Réplication Synchronne

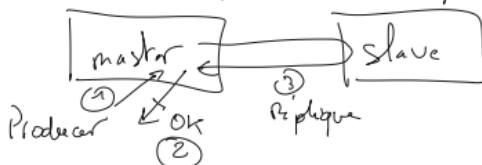


Producer

OK

- garantie de persistance / aucune perte de données
- augmentation de latence
- le slave doit être disponible

## Réplication Asynchrone



Producer

OK

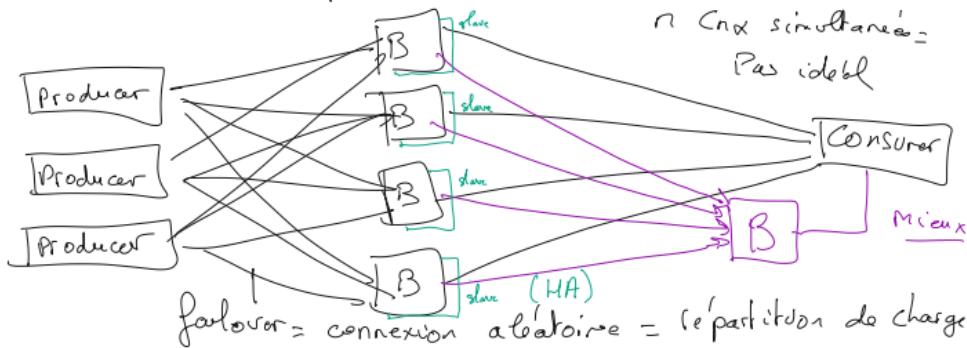
Réplique

→ pas de latence  
→ pas dépendant du slave  
→ on risque de perdre les messages déposés entre la dernière réplication et le master qui tombe-

en cas d'échec, l'esclave.

- s'arrête (bascule manuelle)
- bascule automatiquement

## Repartition de Charge



failover://(tcp://masterhost:61616,tcp://slavehost:61616)?randomize=false

randomize=false permet de se connecter en priorité sur le master  
waitForSlave permet de renforcer la non perte de données

## Mise en œuvre du shared Nothing

① création du master



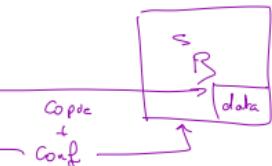
② Copy de data



③ Redefier les conf slave.



④



④ Démarrer les serveurs

Producers  
failover  
randomize=false

⑤ Exploiter

⑥ SOR échec du master

→ Basculer le Slave en master

→ "Purger le Master"

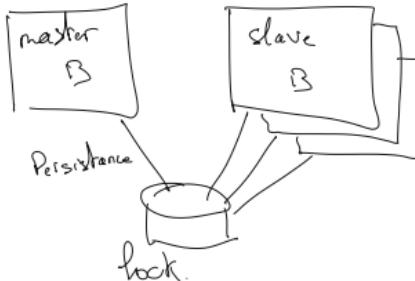
→ il n'y a plus de master pour l'instant

⑦ Refaire l'opération copie data + conf

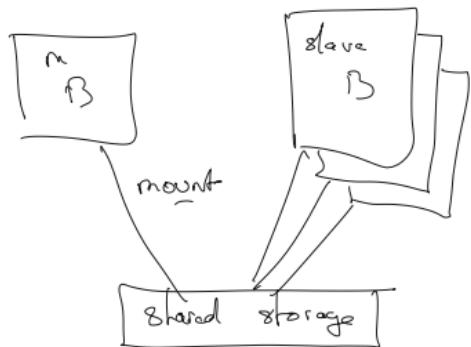
② ③ pour remettre un master/slave

## Shared Storage:-

① BDD



② File System



→ mode File system: ( NAS )

+ simple

- NFS, Samba

- tous sont up en même temps

( SAN )

→ mode bloc:

- implémentation iSCSI target/initiator

- FS type glusterFS, btrfs, ...  
fs clustering'

- ou FS ext3, ext4 si connexion  
unique → doit y avoir une  
procédure de montage pour faire la  
bascale.

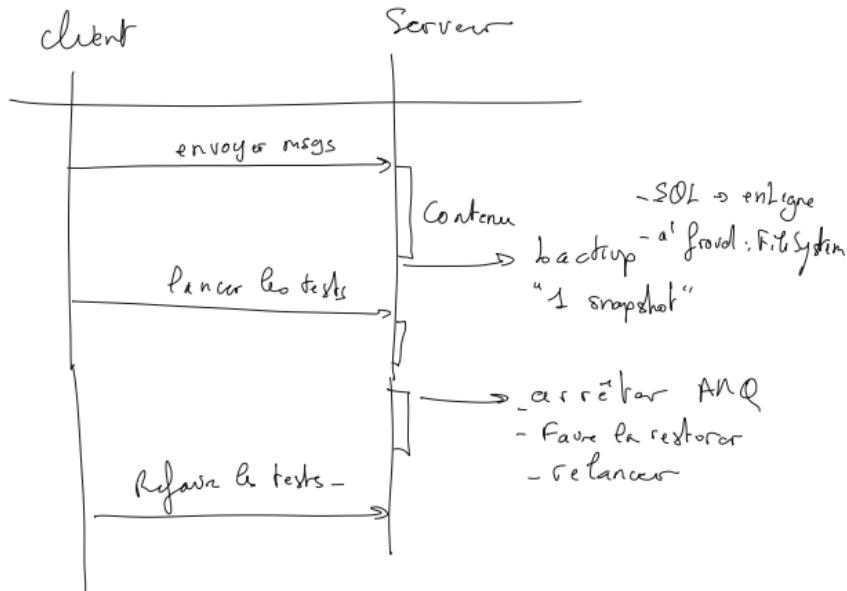
→ Slave est down  
en SAN a connexion  
unique  
( bascule manuelle )

Modes de haute disponibilité à mettre en oeuvre, du plus simple, au plus complexe :

- Pour tester :
    - Le Producer doit utiliser failover:// sans randomize
    - Idem pour le Consumer
1. Kahadb partagé sur le même host
    - a. Ok pour un POC ( Proof Of Concept ) -> On a démontré que ça marche, mais c'est pas utilisable en production.
    - b. Implémentation : Créer deux amq avec deux confs qui pointent vers le même dossier data, idéalement stocké en dehors d'une instance AMQ
  2. Base de données partagée
    - a. Avoir un serveur Mysql
    - b. Lancer deux instances qui utilisent la même configuration ( sauf les ports )
  3. Via un fileserver externe
    - a. **Via NFS/SMB -> Voir server-world.info/en pour les tutos de montage de Fileserver et client : recommandé**
    - b. Via SAN ( iScsi target/initiator ) : le plus performant, le meilleur, plus complexe à mettre en oeuvre : voir Server-world pour la mise en oeuvre iscsi target/initiator

```
mvn exec:java -Dexec.mainClass=org.apache.activemq.book.ch4.Publisher \
> -Dexec.args="-failover:(tcp://localhost:61616,tcp://localhost:61617,tcp://localhost:61618) \
CSCO ORCL"
```

## Stratégies de tests:



## Haute Dispo dans le cloud

