CONTAINERS

Programme

- Présentation et point sur vos compétences.
- Hyperviseur versus Container
- Container systèmes et applicatifs
- Briques de bases des containers
- Docker
- Point sur l'actualité

Principes Généraux

Deux types majeurs de « virtualisation »

- Par containerisation (LXC/LXD, Docker...). Ce
 n'est pas de la virtualisation.
- Par utilisation d'un hyperviseur avec des machines virtuelles indépendantes (Vmware ,Kvm ,Xen, Hyper V ...).
 - Un hyperviseur repose soit sur le Kernel Linux (KVM/QEMU), soit sur un Kernel durci dit bare-metal (VMWare, Xen).
 - -Un Hyperviseur permet la containérisation.

L'hyperviseur est encore essentiel mais Docker a changé la donne...

Hyperviseur versus Container: Principes

Hyperviseur

- Une machine hôte supporte l'hyperviseur qui gère les vm (virtual machines) et les devices physique.
- Chaque VM a son propre OS, linux ou windows et donc son propre kernel indépendant de la machine hôte. Elle voit des devices virtuels ou a parfois accès aux devices physiques.

Container

- Une machine hôte supporte une distribution Linux qui va gérer les containers. On a l'illusion d'une machine virtuelle indépendante.
- Chaque container:
- Partage le kernel Linux de la machine hôte.
- Fonctionne sur le principe d'un chroot
- Est isolé grâce à des briques de bases du Kernel Linux (capabilities, namespace, cgroup) ou par modification du Kernel

Hyperviseur versus Container: avantages et inconvénients

Hyperviseur

- + Une Vm est une véritable machine indépendante isolée de l'hyperviseur
- + Le Multi OS est permis
- + L'Offre pro est très mature avec des fonctionnalités très avancées
- + En standard la migration à chaud d'une vm d'une machine physique à l'autre.
- Peut servir à virtualiser le poste client.
- L'hyperviseur
- Ralentie les performances
- Consomme des ressources
- Utilise l'artillerie lourde pour fonctionner.
- Peut être cher (très cher)

Container

- + Les performances sont identiques dans le container et l'hôte.
- + Les containers ne nécessitent pas de ressources supplémentaires
- + Techniquement astucieux le container évolue (docker)
- + Le container est une techno légère.

Le container:

- Peut être complexe à générer
- N'est pas aussi isolé qu'une Vm et la sécurité est dépendante de l'hôte physique.
- Le multios n'est pas permis.
- La migration à chaud des vm n'est pas toujours possible.
- +- Pas de poids lourds du web sur ce segment .. Jusqu'à l'arrivée de Docker

CONTAINERS

Une virtualisation en trompe l'œil mais

efficace.



Les containers à l'ordre du jour

- La manipulation de VM est lourde. (Taille importante, liens avec les clones)
- Monter un VM pour une application est souvent superfétatoire et cher.
- On cherche à augmenter la densité de systèmes par machines physiques. Du fait du point précédent c'est rarement le cas.
- L'architecture doit être scalable mais la vitesse de création des VM ne permet pas de répondre facilement à ce besoin ou l'unité de réaction est la minute.

Le container est une vieille solution mais remise au goût du jour par Docker. La vision container peut être complémentaire de la vision machine virtuelle. (Des containers sur une VM sont courants).

Les solutions containers

Deux solutions intégrées aux noyaux des OS:

- LXC/LXD (Containers systèmes Linux)
- Docker (Containers applicatifs Windows/Linux)

Les briques de la containérisation

Les namespace Linux

Ils permettent à un processus Linux une vision customisée et différente des autres processus. C'est un vieux concept dont l'implémentation continue dans le Kernel au fil des années.

- Mnt (Points de montages, systèmes de fichiers c'est ce qui permet à des processus d'être chrooté et de ne pas accéder à la même arborescence).
- PID (Deux process peuvent avoir le même PID dans deux namespaces différents).
- Net (pile réseaux , on peut faire voir des cartes réseaux et tables de routages différentes par process).
- User (Deux noms d'utilisateurs peuvent avoir le même PID dans deux namespaces différents).
- Hostname (Chaque process peut voir un nom de machine dédié)
- IPC (communication inter process).

Les appels systèmes utilisés par les namespaces

- Clone(): créé un nouveau process et un nouveau namespace.
- Unshare(): Créé un nouveau namespace et y attache le processus en cours.
- Setns(): Se rattache à un namespace existant.

Les outils userland liés au namespace

unshare

```
root@debian71:~# unshare -u /bin/bash
root@linux:~# hostname
Linux
root@linux:~# hostname newhostname
root@linux:~# hostname
newhostname
```

Les outils userland liés au namespace

Ip route2

```
root@debian71:~# ip netns add myns1
root@debian71:~# ip netns add myns2
root@debian71:~# ip netns list
myns2
myns1
Les devices réseaux ( cartes physiques ou
virtuelles ) peuvent être migrés d'un net
namespace à l'autre sauf IO ( 127.0.0.1)
```

Les sous systèmes des Cgroups

- cpuset : affectation des cpu et de la mémoire à un groupe de process (NUMA)
- blkio : permet de répartir la bande passante par device.
- perf_event : permet de monitorer un cgroup avec des outils d'analyse de la performance (sans ca on ne monitore q'un seul process).
- cpu: permet de répartir les cpu par cgroups.
- cpuacct: permet de générer des rapports automatiquement sur le CPU consommé par les process d'un cgroup, y compris les tâches filles.
- memory: permet de générer des rapports automatiquement sur la mémoire consommé par les process d'un cgroup, de la limiter à une valeur et même de killer le process par "oom killer" si il dépasse cette limite.
- devices: permet ou interdit l'accès des devices au process des cgroups.
- freeze: permet de suspendre ou de réveiller des process des cgroups.
- net_prio: permet d'affecter une priorité au traffic réseau par cgroups The Network Priority (net_prio) subsystem provides a way to dynamically set the priority of network traffic per each network interface for applications within various cgroups
- net_cls : permet de tagger des paquets réseaux par cgroup afin de leur donner une priorité (par l'outil tc)

Cgroups

Cgroups (control groups) sont une fonctionnalité du Kernel Linux pour limiter, compter et isoler l'utilisation de processus).

Source wikipedia

On distingue des sous systèmes qui permettent de contrôler l'appétence d'un groupe de process (cgroup) dans des domaines telles que le cpu, la mémoire, les IO, la bande passante... Ou d'isoler ce groupe de devices.

Les cgroups sont dans le Kernel. Ils sont accessibles en userland via un virtual file system. Ils sont manipulables via la création de directories ou de fichier dans ce VFS.

Cgroups cas d'usage

Source https://www.kernel.org/doc/Documentation/cgroups/cgroups.txt

```
CPU:
             "Top cpuset"
       CPUSet1 CPUSet2
        (Professors) (Students)
       In addition (system tasks) are attached to topcpuset (so
       that they can run anywhere) with a limit of 20%
Memory: Professors (50%), Students (30%), system (20%)
Disk: Professors (50%), Students (30%), system (20%)
Network: WWW browsing (20%), Network File System (60%), others (20%)
       Professors (15%) students (5%)
```

Manipuler les Cgroups

Deux façons de faire:

- Via un montage d'un filesystem de type cgroup
- 2. Via le package cgroup-bin

Les cgroup sont positionnés sous /sys/fs/cgroup par les distributions Redhat et Debian mais on peut affecter un autre point de montage (voir TP)

Les Capabilities

 En natif sous linux, chaque process pour effectuer une action privilégiée doit avoir un jeton (posix capabilities) prouvant qu'il est autorisé à le faire.

Ex: On peut interdire à root de sniffer en supprimant CAP_SYS_NET [root@testetab /]# tcpdump -i any tcpdump: socket: Operation not permitted

Capabilities sur une Debian standard

root@debian71:~# reduc	ecapshow		
Capability CAP_CHOWN CAP_DAC_OVERRIDE CAP_DAC_READ_SEARCH CAP_FOWNER CAP_FSETID CAP_KILL CAP_SETGID CAP_SETUID CAP_SETPCAP CAP_LINUX_IMMUTABLE CAP_NET_BIND_SERVICE CAP_NET_BROADCAST CAP_NET_ADMIN CAP_NET_RAW CAP_IPC_LOCK CAP_IPC_LOCK CAP_SYS_MODULE CAP_SYS_RAWIO CAP_SYS_CHROOT CAP_SYS_PTRACE CAP_SYS_PACCT CAP_SYS_ADMIN	Effective	Permitted	Inheritable
CAP_CHOWN	X	X	
CAP_DAC_OVERRIDE	×	X	
CAP DAC READ SEARCH	X	X	
CAP FOWNER	×	X	
CAP_FSETID	X	X	
CAP KILL	×	X	
CAP_SETGID	X	X	
CAP SETUID	X	X	
CAP SETPCAP	×	×	
CAP LINUX IMMUTABLE	X	X	
CAP NET BIND SERVICE	×	×	
CAP NET BROADCAST	X	X	
CAP NET ADMIN	X	X	
CAP NET RAW	X	X	
CAP IPC LOCK	X	X	
CAP IPC OWNER	×	×	
CAP SYS MODULE	X	X	
CAP SYS RAWIO	×	×	
CAP SYS CHROOT	×	×	
CAP SYS PTRACE	×	×	
CAP SYS PACCT	×	×	
CAP SYS ADMIN	X	X	
CAP SYS BOOT	×	×	
CAP SYS NICE	x x x	X	
CAP_SYS_RESOURCE	×	×	
CAP SYS TIME	X	X	
CAP SYS TTY CONFIG	×	X	
CAP_SYS_RESOURCE CAP_SYS_TIME CAP_SYS_TTY_CONFIG CAP_MKNOD CAP_LEASE CAP_QUOTACTL root@debian71:~#	X	X	
CAP LEASE	X	X	
CAP QUOTACTL	X	X	
root@debian71:~#			

Capabilities sur un guest vserver

<mark>∄ 161 phyweb 2 - Tera Term VT</mark> Fie <u>E</u> dit <u>S</u> etup C <u>o</u> ntrol <u>W</u> ndow <u>H</u> ep			
[root@testetab ~]# /roo	t/reduceca	pshow	
			Inheritable
CAP CHOWN	X	X	
CAP DAC OVERRIDE	X	X	
CAP_DAC_READ_SEARCH	Х	Х	
CAP FOWNER	X	X	
CAP FSETID	X	X	
CAP_KILL	X	X	
CAP_SETGID	X	X	
CAP SETUID	X	X	
CAP_SETPCAP			
CAP_LINUX_IMMUTABLE			
CAP_NET_BIND_SERVICE	X	X	
CAP_NET_BROADCAST			
CAP_NET_ADMIN			
CAP_NET_RAW			
CAP_IPC_LOCK			
CAP_IPC_OWNER			
CAP_SYS_MODULE			
CAP_SYS_RAWIO			
CAP_SYS_CHROOT	X	X	
CAP_SYS_PTRACE	X	X	
CAP_SYS_PACCT			
CAP_SYS_ADMIN			
CAP_SYS_BOOT	X	X	
CAP_SYS_NICE			
CAP_SYS_RESOURCE			
CAP_SYS_TIME			
CAP_SYS_TTY_CONFIG	X	X	
CAP_MKNOD			
CAP_LEASE	X	X	
CAP_QUOTACTL	X	X	

Containers: Schéma général

home initrd.img lib
lib64 lost+found
media mnt opt
proc root run sbin
sty sys tmp usr
var vmlinuz

HOTE Linux (VM ou machine physique)

Linux Kernel

home initrd.img lib lib64 lost+found media mnt opt proc root run shin srv sys tmp var vmlinuz bin boot dev to home initrd.img lib lib64 lost+found media mnt opt proc root run sbin srv sys tmp usr var vmlinuz





Docker

Le container applicatif

Genèse de Docker

Docker a *probablement* été créé par des mutants hybrides mi-développeurs, mi-adminsys et du coup:

- La philosophie objet y est très présente (immutablilité, externalisation des parties variables comme les logs, encapsulation, division en micro-services ...)
- On peut comitter un container comme un code. La persistance a été pensé dès le départ.
- C'est une combinaison de briques existantes comme on peut ré-utiliser du code.
- L'application est la brique de base de la solution et non pas la machine virtuelle. On cherche à répondre aux besoins métiers.
- La scalabilité a été prise en compte au départ. La gestion des MEP aussi.

Bref un gentil ? monstre très disruptif.



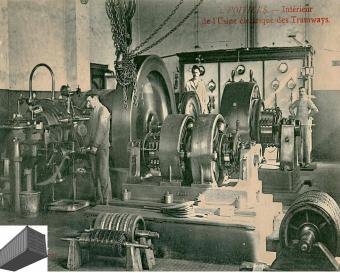
Cycle de vie simplifié d'un container





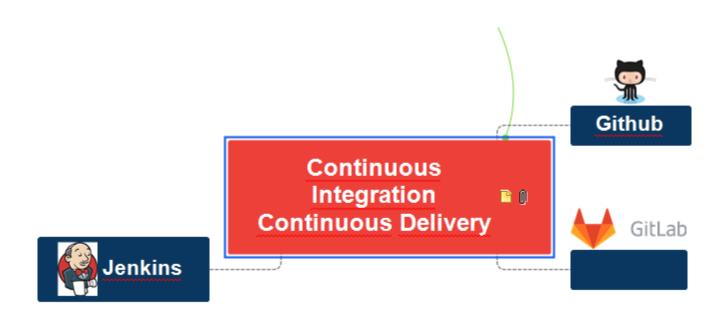


Stockage (registry)



Production (Ops)

Cycle de vie simplifié d'un container



Eco-système «Container applicatif »

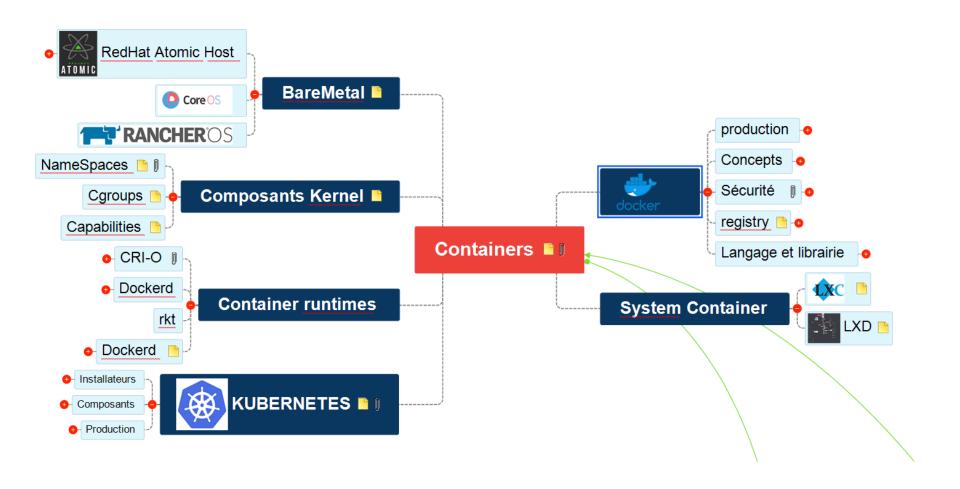




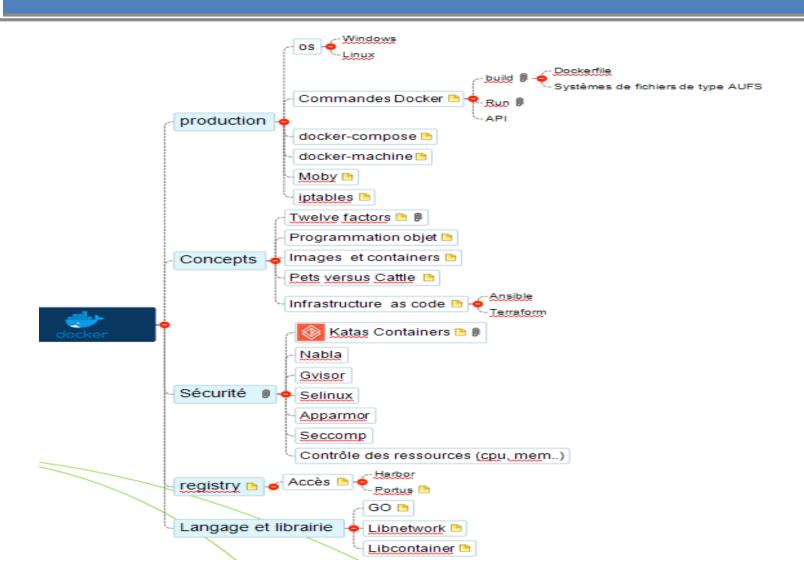




Eco-système «Container »



« Docker »



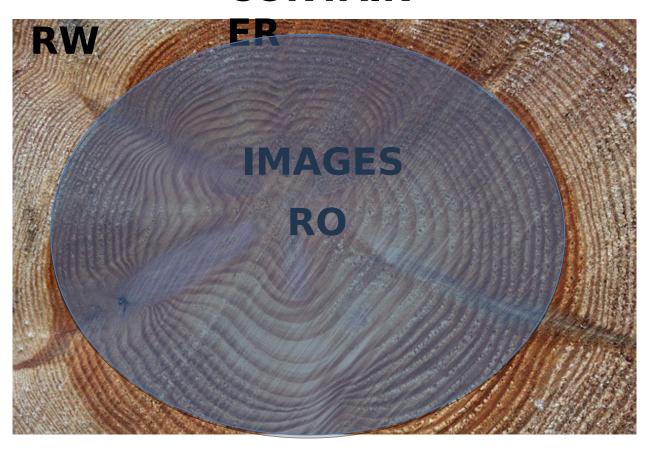
Briques logicielles de base de la solution docker

Docker repose sur 3 composantes:

- Docker Client: Elle a pour but de piloter le cycle de vie du container. Un client docker sur Mac ou Windows peut piloter des containers Windows ou Linux.
- Docker Engine: C'est le moteur en Go qui va à partir des briques de bases du système Linux (CGROUPS-NAMESPACES) fabriquer les containers.
- Docker Registry: C'est le point de stockage des containers. Il est essentiel dans le cycle de vie du logiciel.

Docker et Union File System

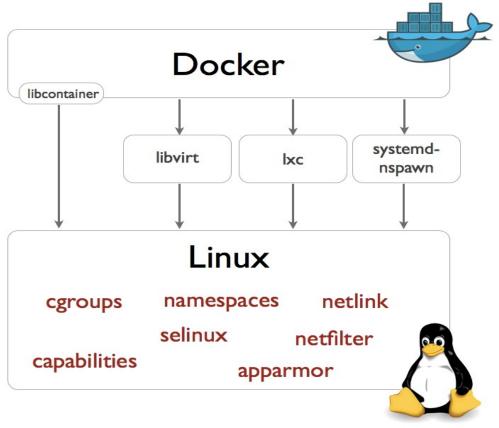
CONTAIN



Les fondements techniques de Docker

- Il permet de créer et de manager des containers basés sur le kernel Linux (Namespaces, Cgroups , Capabilities) tout comme LXC.
- Copy OnWrite Storage et UFS: Un container Docker est créé instantanément à partir d'une image en lecture seule. On écrit juste les différences entre l'image et le container sur le disque à part.
- Docker est développé en GO et se base sur la libcontainer pour créer les containers. (c'était LXC par défaut).
- Un format de container ouvert basé sur Docker est défini (www.opencontainers.org), réunissant de très nombreux acteurs de l'IT.

Architecture Docker

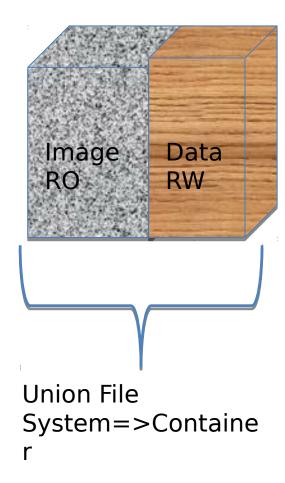


Source docker

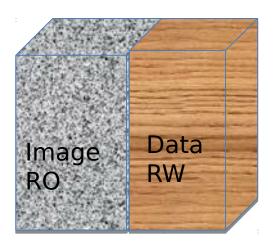
Commandes client docker



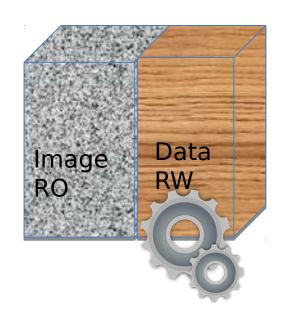
Création du container sans le démarrer



Commandes client docker



docker start <containerid>

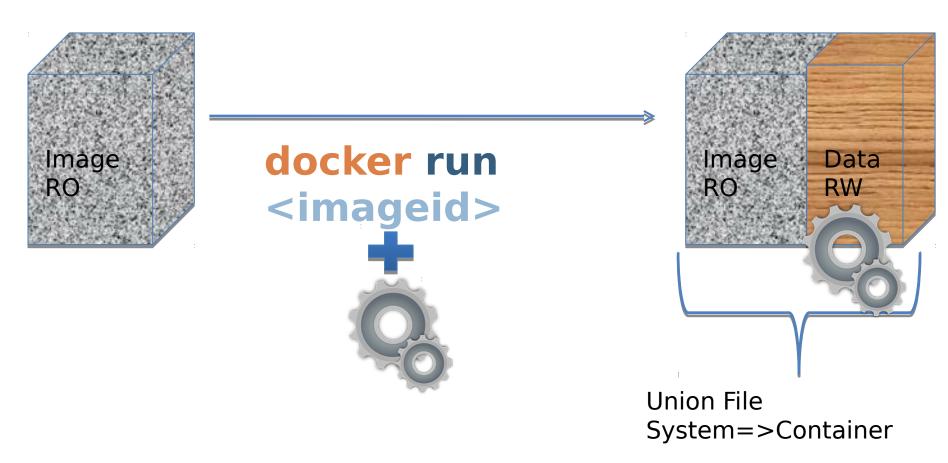


docker stop
<containerid>

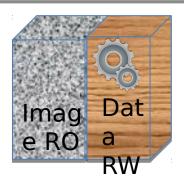


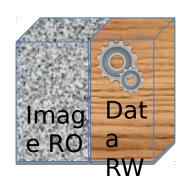
Envoi du signal SIGTERM d'arrêt par le client Docker. Le container transmet au process qui doit savoir l'interpréter sinon timeout et envoi du signal SIGKILL au container.

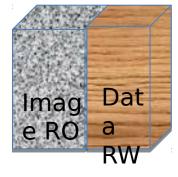
Commandes client docker



docker run = docker create + docker start

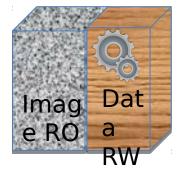


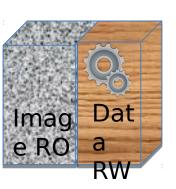


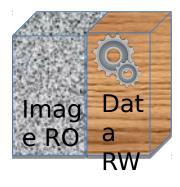


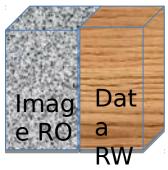


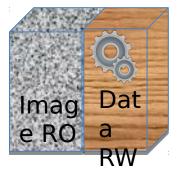
docker ps





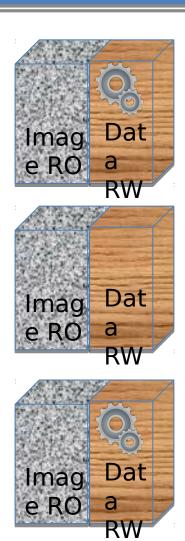


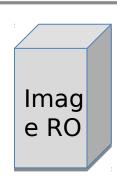


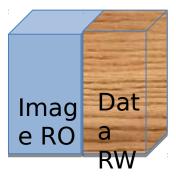


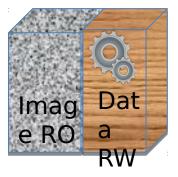
docker ps -a

Liste tous les containers



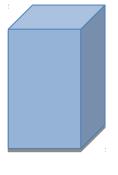






docker images











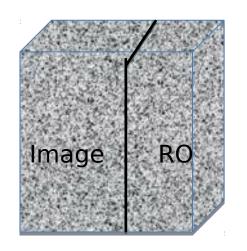


Supprime le container

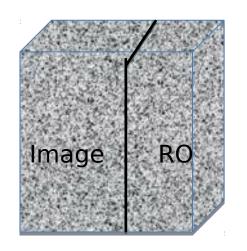


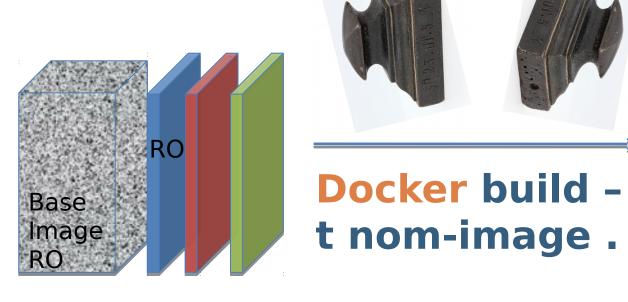
Supprime l'image

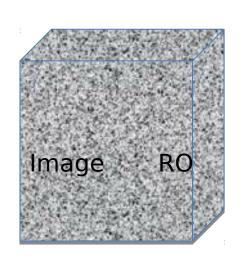










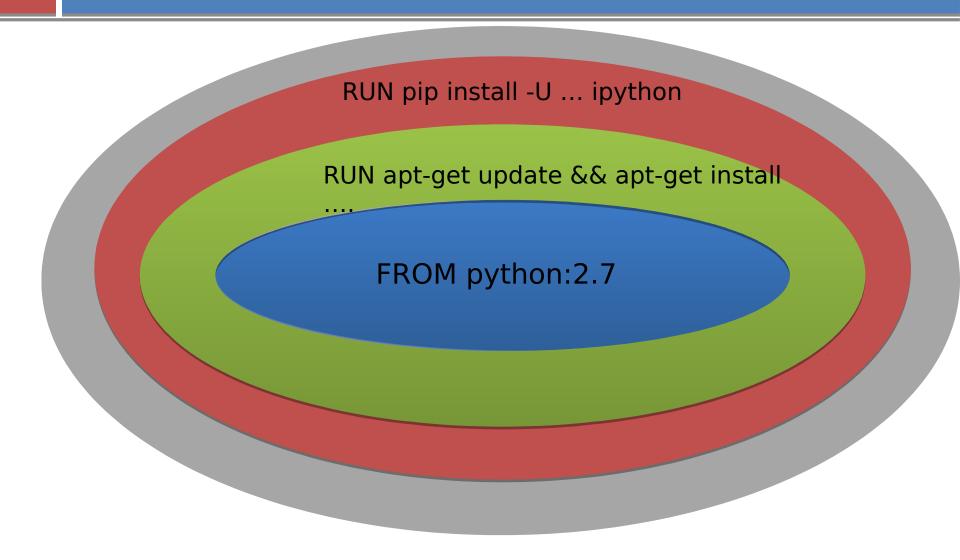


DockerFile

Création d'une image à partir du dockerfile

```
FROM python: 2.7
   d'après https://github.com/jfrazelle/dockerfiles.gi
MAINTAINER pouchou <pouchou@iutbeziers.fr>
# install (incomplète ...)
RUN apt-get update && apt-get install -y \
    liblapack-dev \
    libzmq-dev \
    --no-install-recommends \
    && rm -rf /var/lib/apt/lists/*
RUN pip install -U \
    numpy \
    scipy \
    matplotlib \
    pandas \
   patsy \
    ipython
EXPOSE 8888
ADD notebook.sh /
RUN chmod u+x /notebook.sh \
&& mkdir -p /root/notebooks
WORKDIR /root/notebooks
CMD ["/notebook.sh"]
```

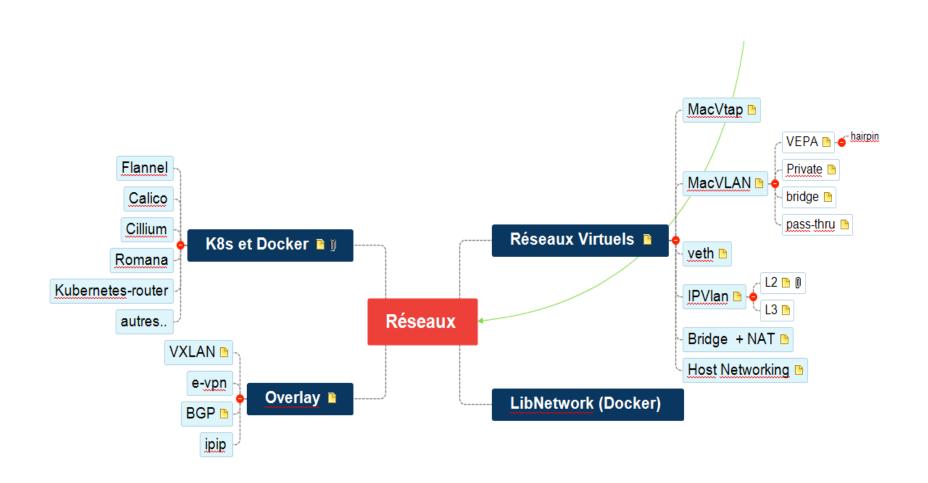
A chaque instruction du DockerFile une couche est rajoutée avec une mise en cache..



Multi-Stage Build .. and RUN

```
FROM golang:1.7.3
WORKDIR /go/src/github.com/alexellis/href-counter/
RUN go get -d -v golang.org/x/net/html
COPY app.go .
RUN CGO_ENABLED=0 GOOS=linux go build -a -installsuffix cgo -o app .
FROM alpine:latest
RUN apk --no-cache add ca-certificates
WORKDIR /root/
COPY --from=0 /go/src/github.com/alexellis/href-counter/app .
CMD ["./app"]
```

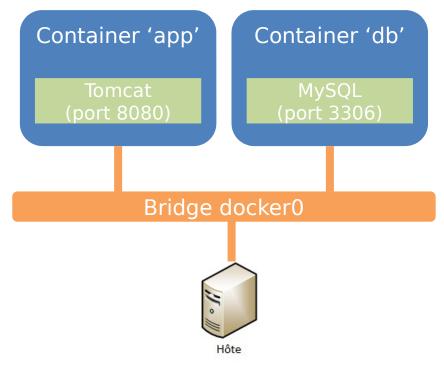
Docker et le réseau



Docker et le réseau

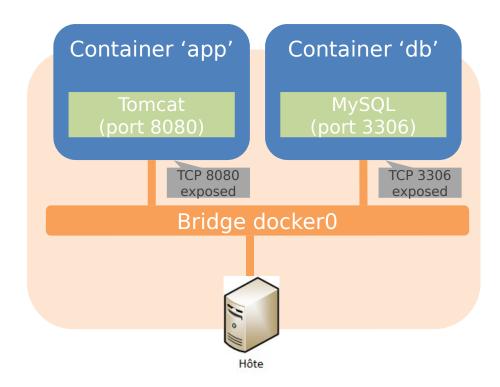
Docker relie par défaut les containers à un bridge Linux lui même relié à l'hôte. (On peut avec l'option –net modifier ce comportement). La couche réseau est en refondation pour la

version 1.9.



Expose port

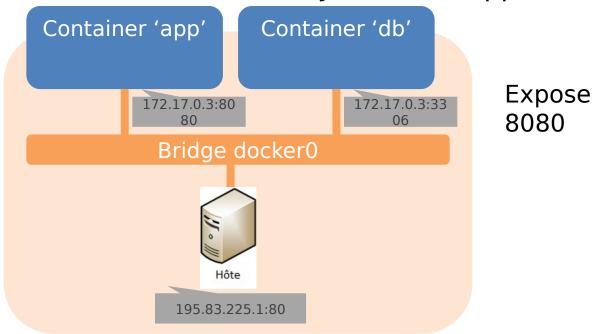
La commande expose port dans un Dockerfile permet de publier des ports accessibles aux autres containers (mais pas aux machines présentes sur le réseau).



Accessibilité du container depuis l'extérieur.

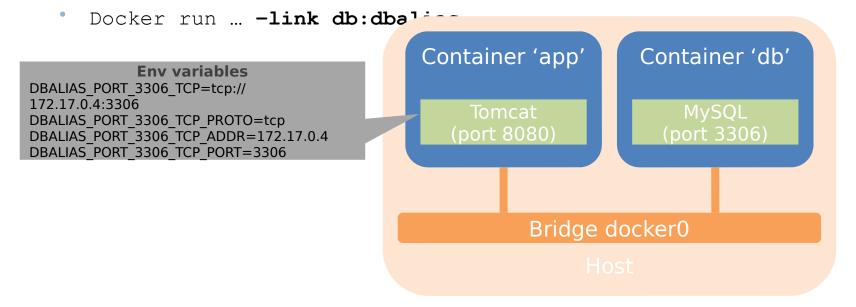
On peut reprendre le port "exposé" et le natter (via iptables) sur un port de la machine hôte via un :

docker run -d -p 80:8080 --restart always -name=app ...



Linking de containers

- Le "Linking" permet à un container de positionner des variables accessibles au container "linké" et des entrées dans le fichier host.
 - docker run -link <containername:alias>



docker run -d --link=db:database --name app ubuntu tail -f /dev/null docker run -d --name db -h db ubuntu tail -f /dev/null

DNS et docker

 Par défault docker utilise le resolv.conf de l'hôte.

Externaliser les datas des containers

- Mettre des fichiers de base de données sur AUFS n'est pas recommandé.
- Comment sauvegarder des datas dans ce type de container ?

La solution c'est le volume. Un volume va échapper à AUFS et pourra être partager avec d'autres containers. Un volume peut être mappé avec une directory de l'hôte.

Volumes intercontainer

```
# --volumes pour partager des données depuis un autre container
docker create -v /dbdata --name dbdata ubuntu # create container data
docker run -d --volumes-from dbdata --name db1 ubuntu tailf /dev/null
docker run -d --volumes-from dbdata --name db2 ubuntu tailf /dev/null
docker exec db1 touch /dbdata/bonjour1.txt
docker exec db2 touch /dbdata/bonjour2.txt
```

Sauvegarde

docker run --volumes-from dbdata -v \$(pwd) :/backup ubuntu tar cvf /backup/backup.tar /dbdata

Persistence des containers.

- Docker fournit un container qui sert à stocker ses images : le registry.
- On peut utiliser le registry de Docker dans le cloud mais il est payant si voulez stocker des images privés.

```
docker run -d -p 5000:5000 --restart always --name=monregistry -h monregistry\
   -v $(pwd)/data:/var/lib/registry \
   registry:2
```

docker tag unboundsave localhost:5000/refunbound docker push localhost:5000/refunbound

Persistence des containers.

On peut aussi sauvegarder les containers sous forme de tarball:

```
docker run -d ubuntu
f2547a24e4c7b693fc275a640597a3faa14da163125e434d244a55c76262d224
docker export f2547a24e4c7b693fc2 > containersauve.tgz
pouchou@debian8:~$ ls -ltr c*
-rw-r--r-- 1 pouchou pouchou 196810240 oct. 29 23:26 containersauve.tgz
```

Ou mieux (portabilité) sauvegarder une image:

```
docker save fedora > fedora-all.tar
docker save --output=fedora-latest.tar fedora:latest
ls -sh fedora-all.tar
721M fedora-all.tar
ls -sh fedora-latest.tar
367M fedora-latest.tar
```

Commandes diverses

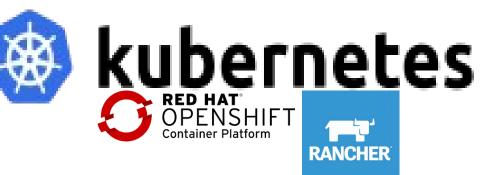
```
docker log <containerID>
docker exec -it <containerid> bash
docker diff <containerID>
docker pause <containerID>
docker stats <containerID>
 docker tag <imageID> nomimg:Montag
docker run -it --memory=256m ubuntu bash
docker inspect -f
 '{{ .NetworkSettings.IPAddress }}'
<containerID>
doman docker-pull
```

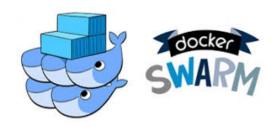
Commandes diverses

```
docker log <containerID>
docker exec -it <containerid> bash
docker diff <containerID>
docker pause <containerID>
docker stats <containerID>
 docker tag <imageID> nomimg:Montag
docker run -it --memory=256m ubuntu bash
docker inspect -f
 '{{ .NetworkSettings.IPAddress }}'
<containerID>
doman docker-pull
```

Cluster de containers

Reposer sa production sur un seul hôte est une mauvaise idée On utilisera un cluster de container pour la scalabilité et la haute disponibilité.







Supervision des containers

Sysdig