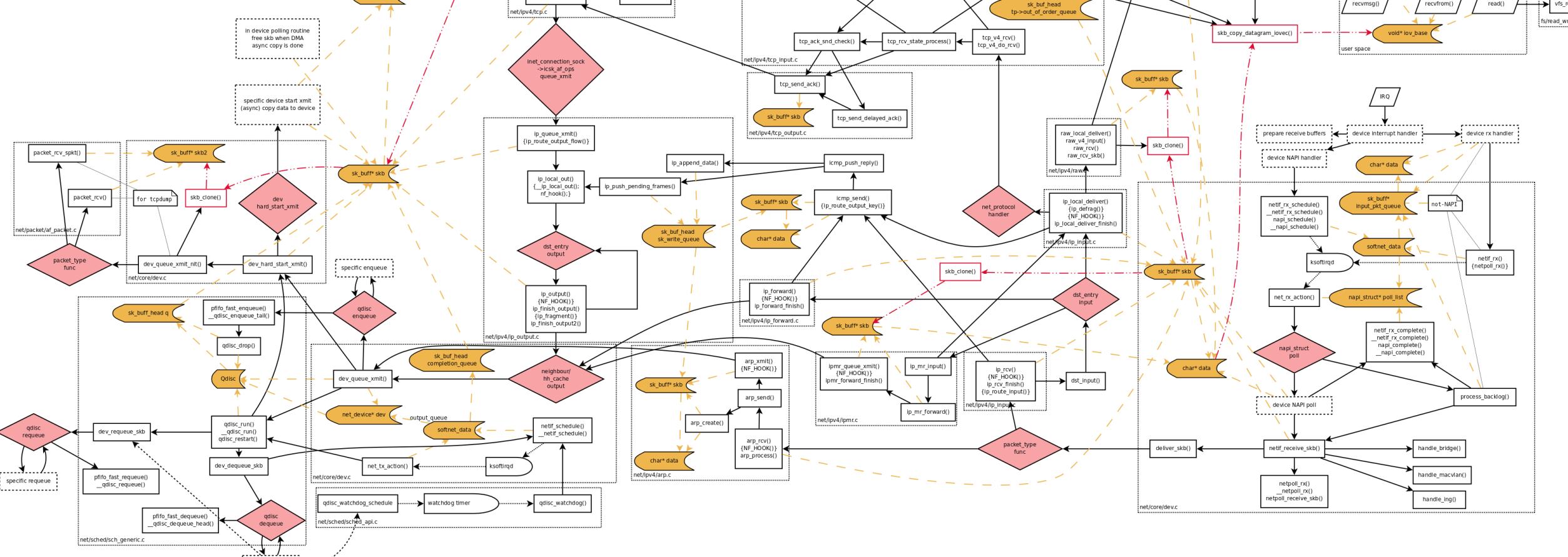
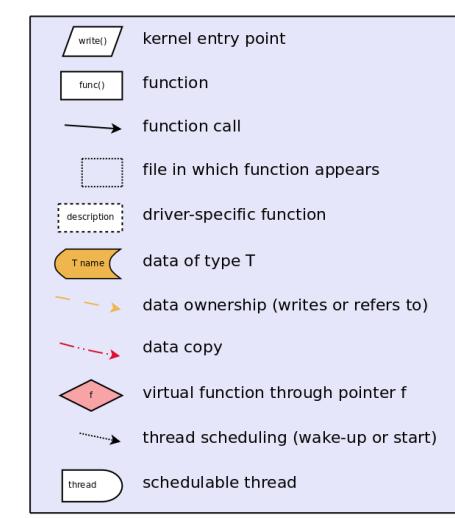


# CLOUD POUR IOT – FAST KERNEL

---

ESIR

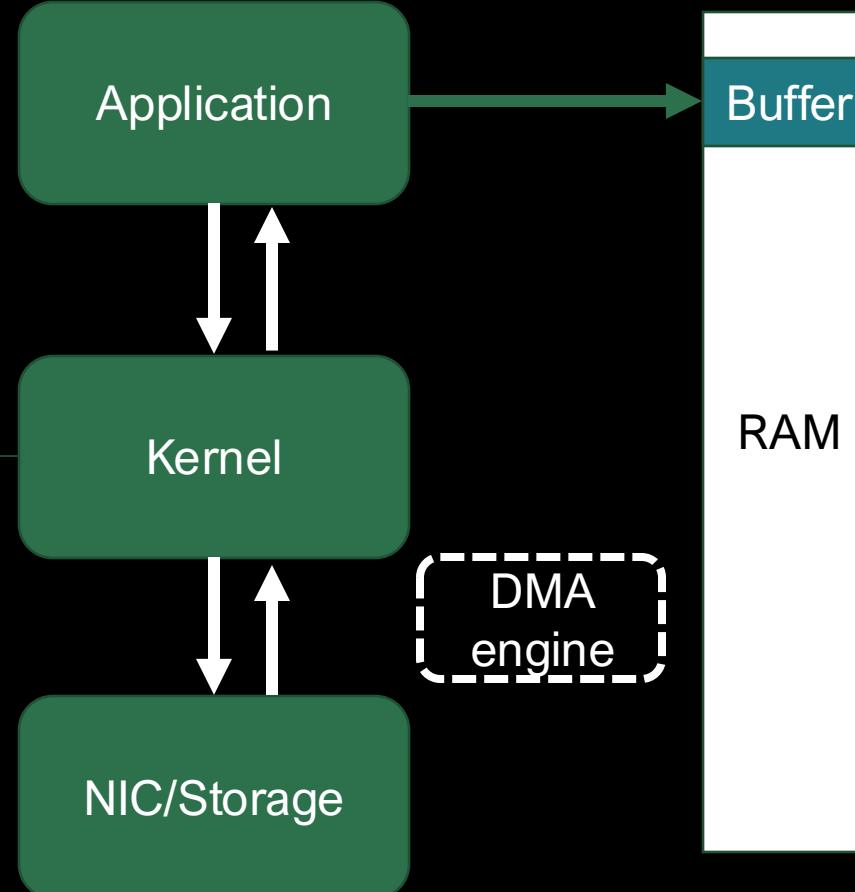


# The kernel is a complex piece of software

# CLOUD – FAST KERNEL

Traditionnellement, comment fonctionne la couche réseau d'un OS ?

- Contrôle des droits
- Traversée des couches protocolaires (L1-L4/5)
- Création des structures de données
- Contrôle du matériel



- Le noyau prend un temps considérable lors du traitement des paquets/blocks de données
- Le noyau reste relativement rigide lors qu'il faut des mise à jour à la volée

Alors comment faire ?

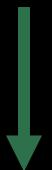
# CLOUD – FAST KERNEL

Traditionnellement, comment fonctionne la couche réseau d'un OS ?

- Le noyau prend un temps considérable lors du traitement des paquets/blocks de données
- Le noyau reste relativement rigide lors qu'il faut des mise à jour à la volée

Alors comment faire ?

Et si on retirer le noyau de la chaîne de traitement ?

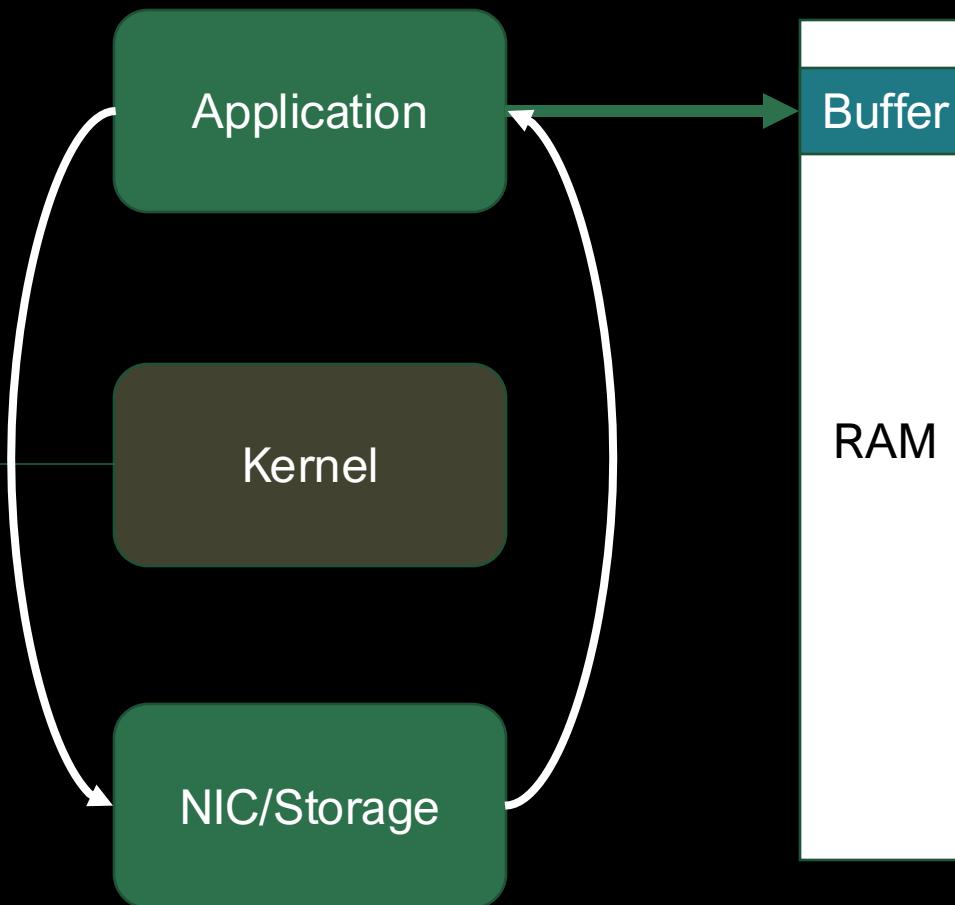


Kernel Bypass

# CLOUD - FAST KERNEL

## Kernel Bypass - Principles

On va ignorer le noyau pour aller plus rapidement



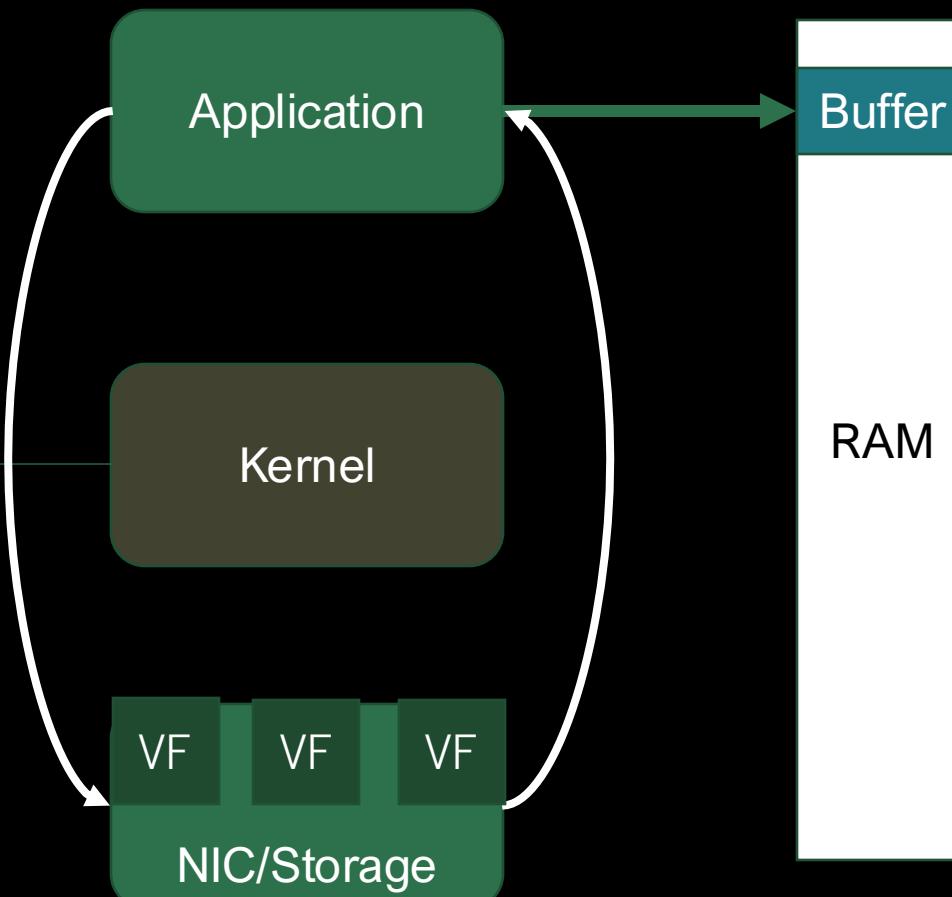
L'application communique directement avec le matériel.

Le matériel doit pouvoir gérer plusieurs requêtes venant de plusieurs applications

# CLOUD – FAST KERNEL

## Kernel Bypass - Principles

On va ignorer le noyau pour aller plus rapidement

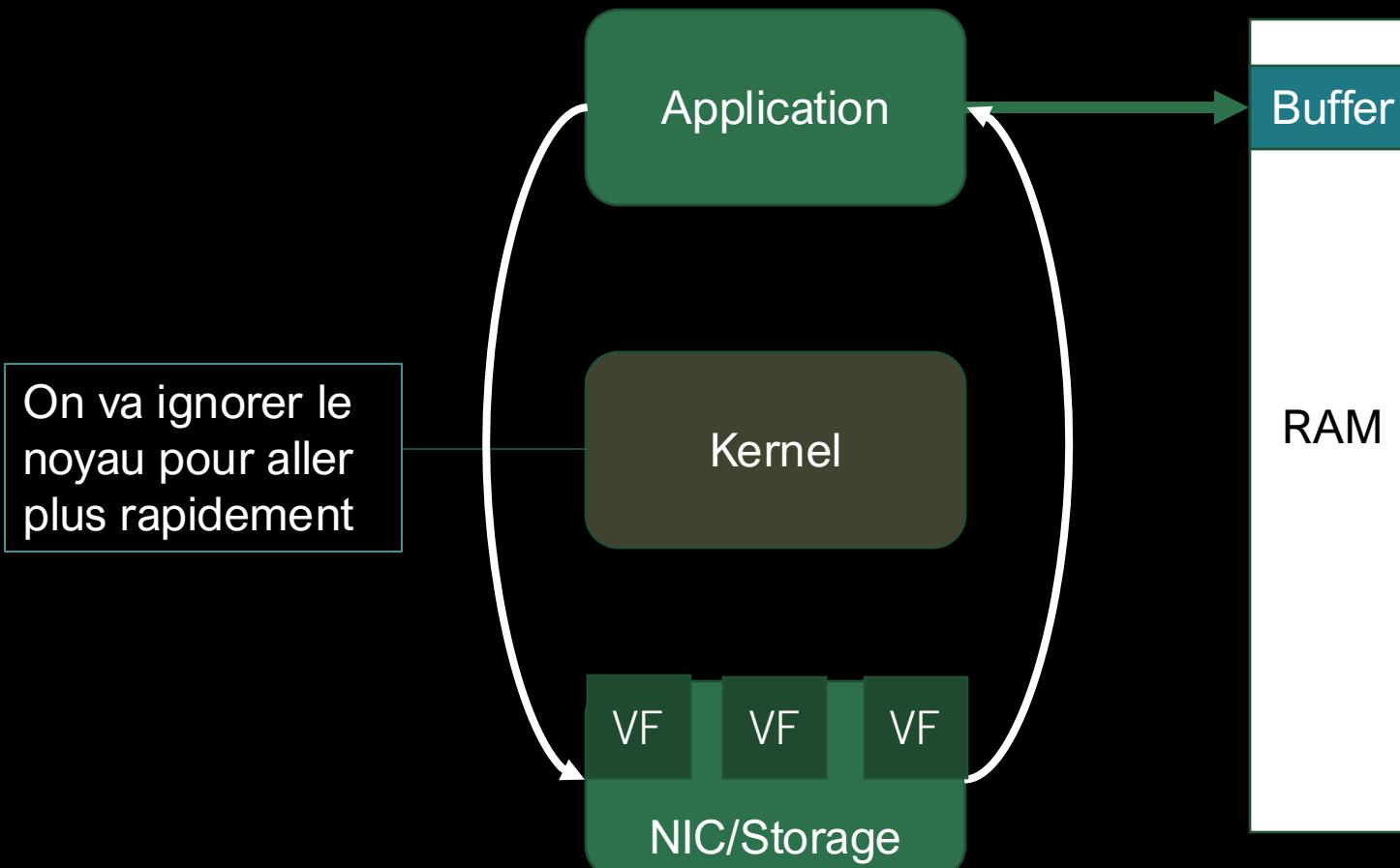


L'application communique directement avec le matériel.

Afin de se multiplexer pour plusieurs applications, le matériel aura une interface quelle exposera pour une entité : VFs (virtual functions)

# CLOUD – FAST KERNEL

Kernel Bypass – Le noyau avait quand même un rôle important



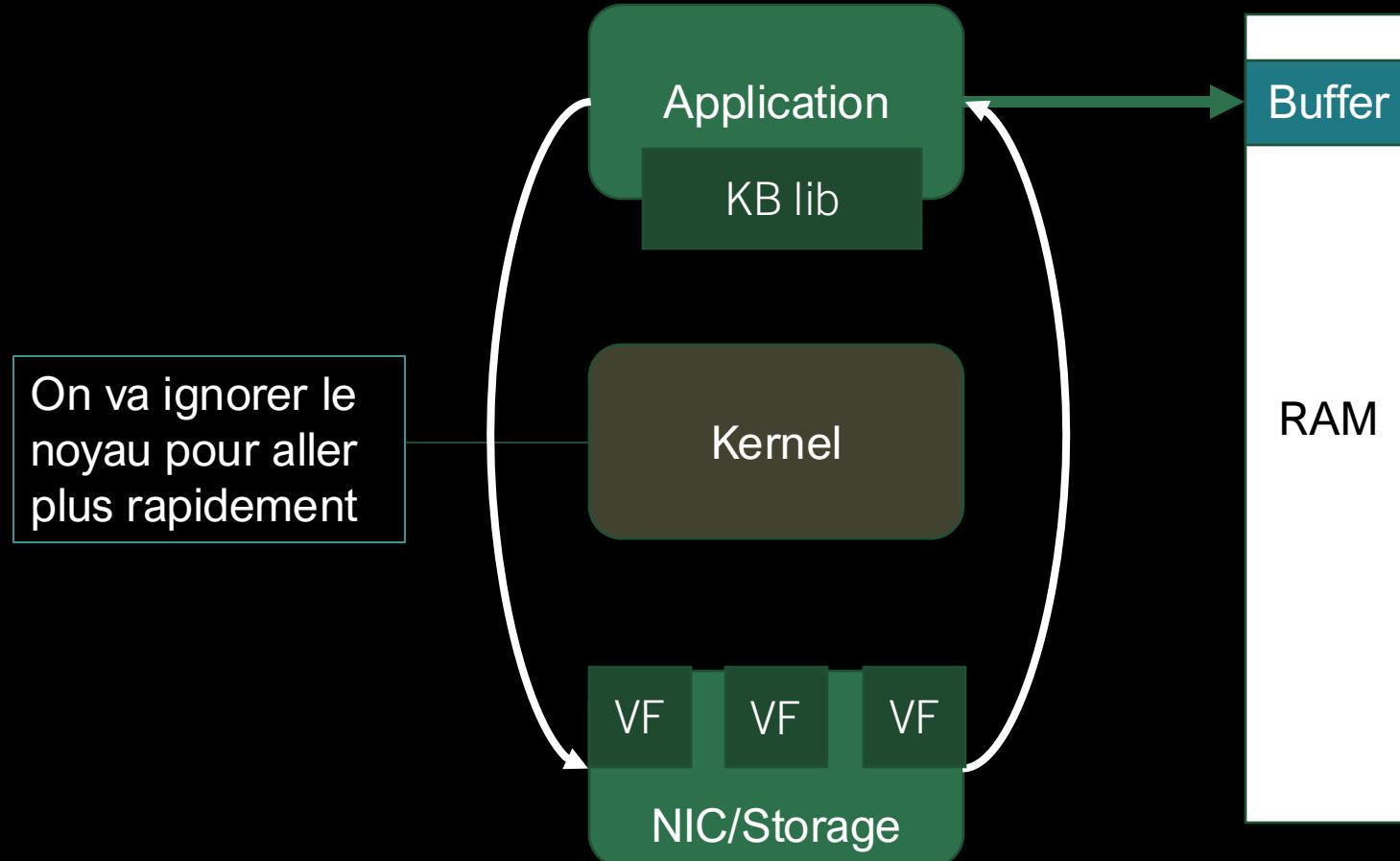
On va ignorer le  
noyau pour aller  
plus rapidement

Toute l'abstraction du noyau  
disparaît et les applications  
doivent réécrire plein de  
fonctionnalités

- Contrôle des requêtes
- Vérification des droits
- Tolérance aux fautes
- Isolation des pages  
mémoires

# CLOUD – FAST KERNEL

Kernel Bypass – Le noyau avait quand même un rôle important



Plusieurs bibliothèques pour faire du kernel bypass existent mais sont complexe à utiliser

- Contrôle des requêtes
- Vérification des droits
- Tolérance aux fautes
- Isolation des pages

# CLOUD – FAST KERNEL

Traditionnellement, comment fonctionne la couche réseau d'un OS ?

- Le noyau prend un temps considérable lors du traitement des paquets/blocks de données
- Le noyau reste relativement rigide lors qu'il faut des mise à jour à la volée

Alors comment faire ?

Et si on changeait dynamiquement le comportement du noyau ?

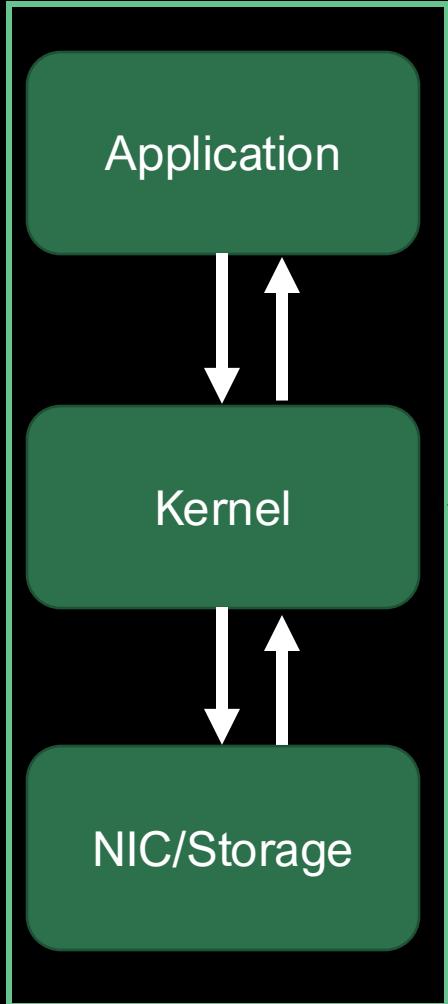
Modular kernel

Et si on retirer le noyau de la chaîne de traitement ?

Kernel Bypass

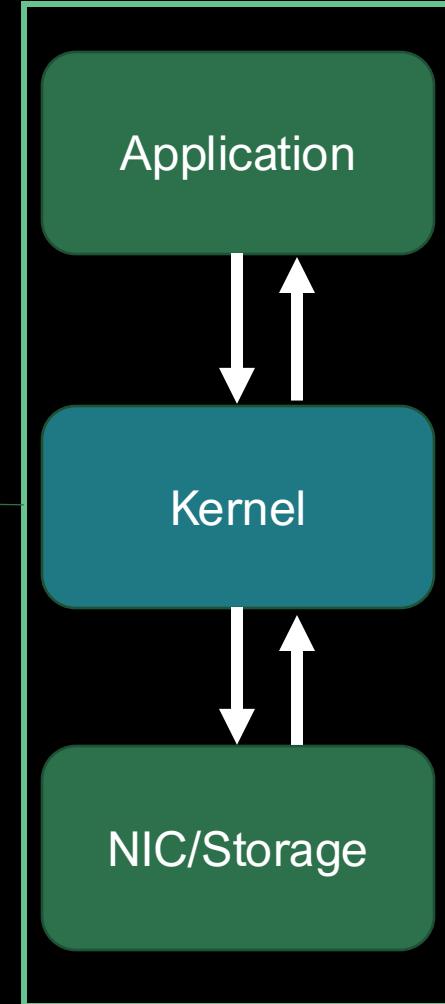
# CLOUD – FAST KERNEL

Comment faire si je peux optimiser ou personnaliser une partie du noyau ?



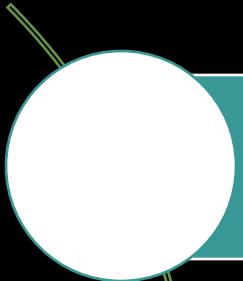
- 1) Update kernel
- 2) Re-build the kernel
- 3) Reboot the kernel

- Even for minor changes
- Need to have a certain understanding of the kernel to avoid breaking other components



# CLOUD – FAST KERNEL

Quelques mécanismes existent: Live patching, modules



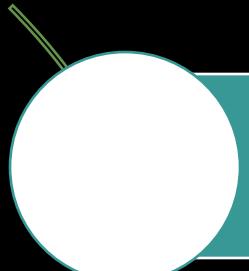
Live patching: dépend de ce qu'on modifie dû à kexec

Les modules modifient le comportement de certaines fonctions mais ne permettent pas l'interaction avec l'espace user (linux uio trop récent)

Comment faire pour avoir plus de modularité ? De façon générique à partir de l'espace utilisateur ?

# CLOUD – FAST KERNEL

Quelques mécanismes existent: Live patching, modules



Live patching: dépend de ce qu'on modifie dû à kexec

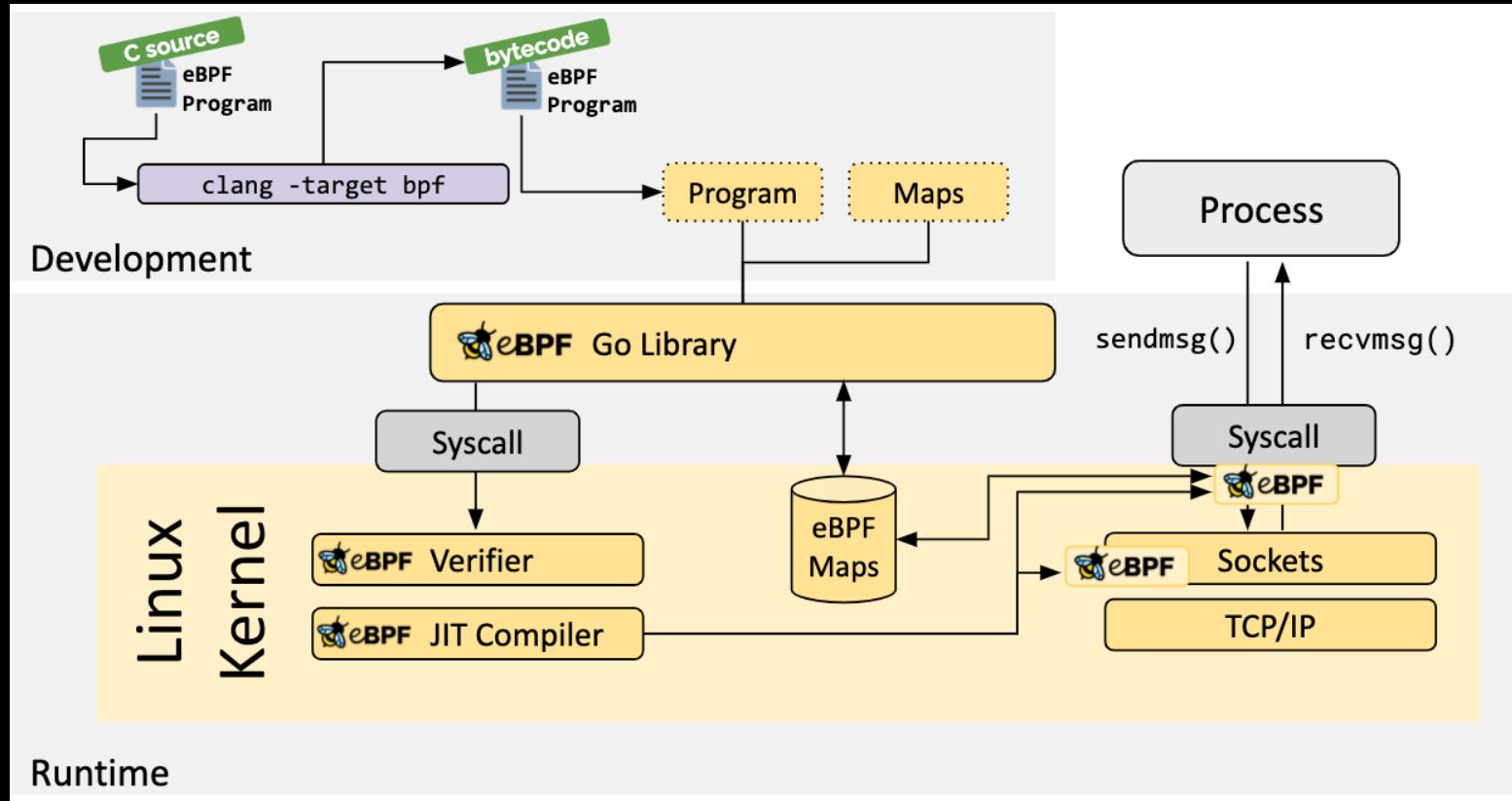
Les modules modifient le comportement de certaines fonctions mais ne permettent pas l'interaction avec l'espace user (linux uio trop récent)

Comment faire pour avoir plus de modularité ? De façon générique à partir de l'espace utilisateur ?



# CLOUD – FAST KERNEL

## eBPF (extended Berkeley Packet Filter)



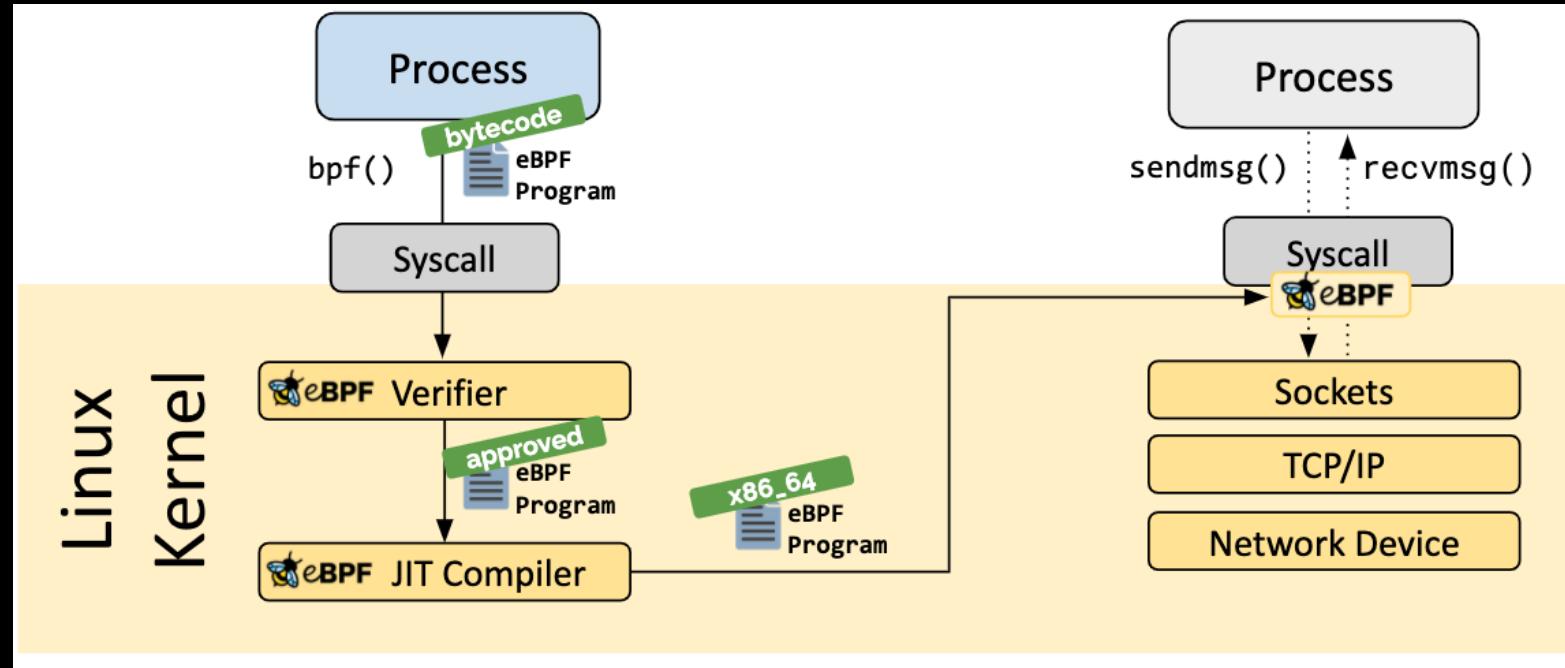
Une machine VM qui s'exécute lorsque votre noyau s'exécute en interprétant du bytecode.

En fonction des hooks que vous définissez, le code de votre programme eBPF est introduit à l'exécution via un **compilateur JIT (Just In Time)**

Votre programme s'exécute en mode noyau mais peut obtenir des informations du mode utilisateur grâce aux **Maps**

# CLOUD – FAST KERNEL

## eBPF (extended Berkeley Packet Filter)

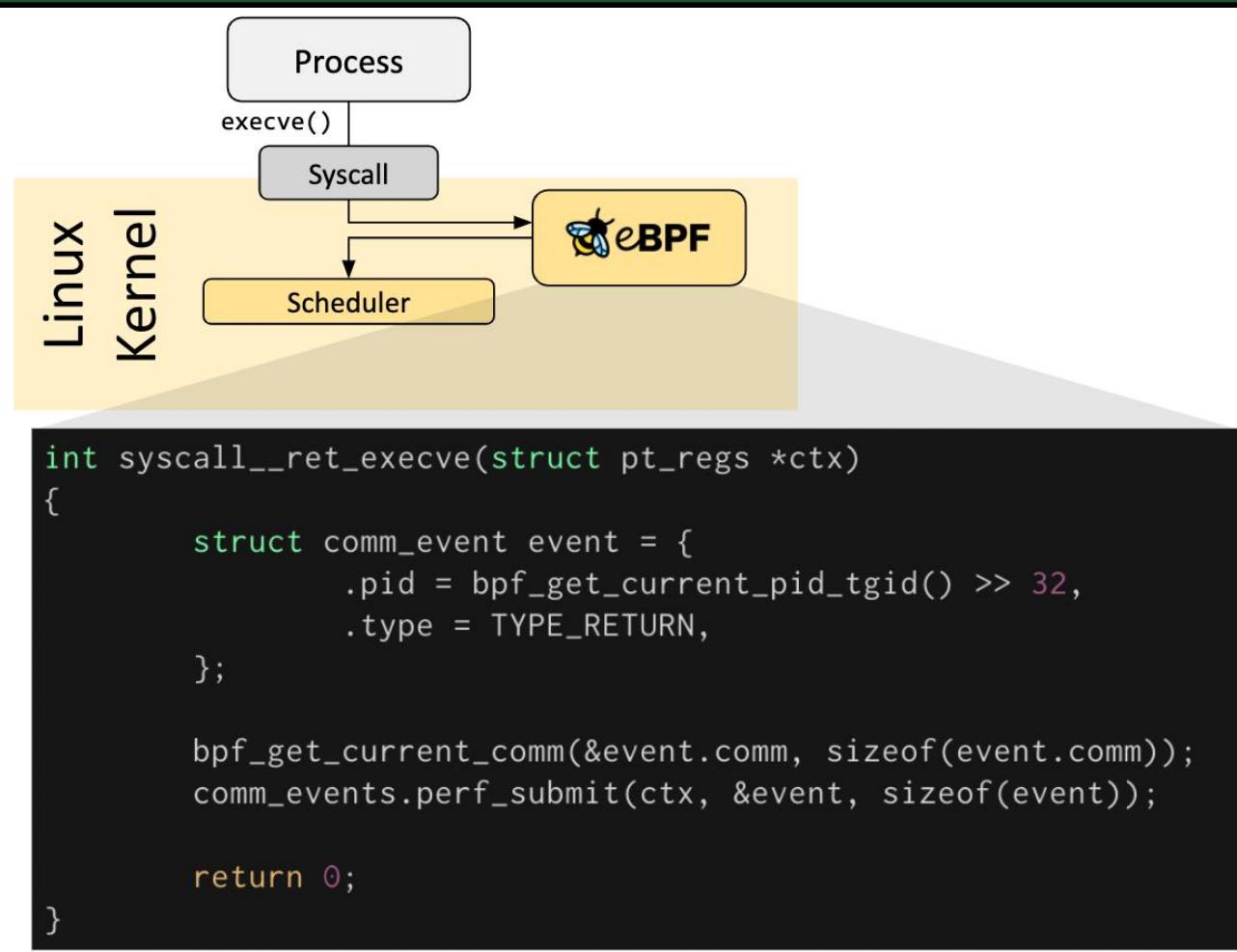


Chaque code eBPF est vérifié pour s'assurer de l'absence de bugs et de sa terminaison

Les structures de données sont optimisées avec les structure de contrôle comme les boucles (qui sont déroulés)

# CLOUD – FAST KERNEL

## eBPF (extended Berkeley Packet Filter)



Des **helpers** sont à disposition de l'utilisateur pour réaliser certaines opérations

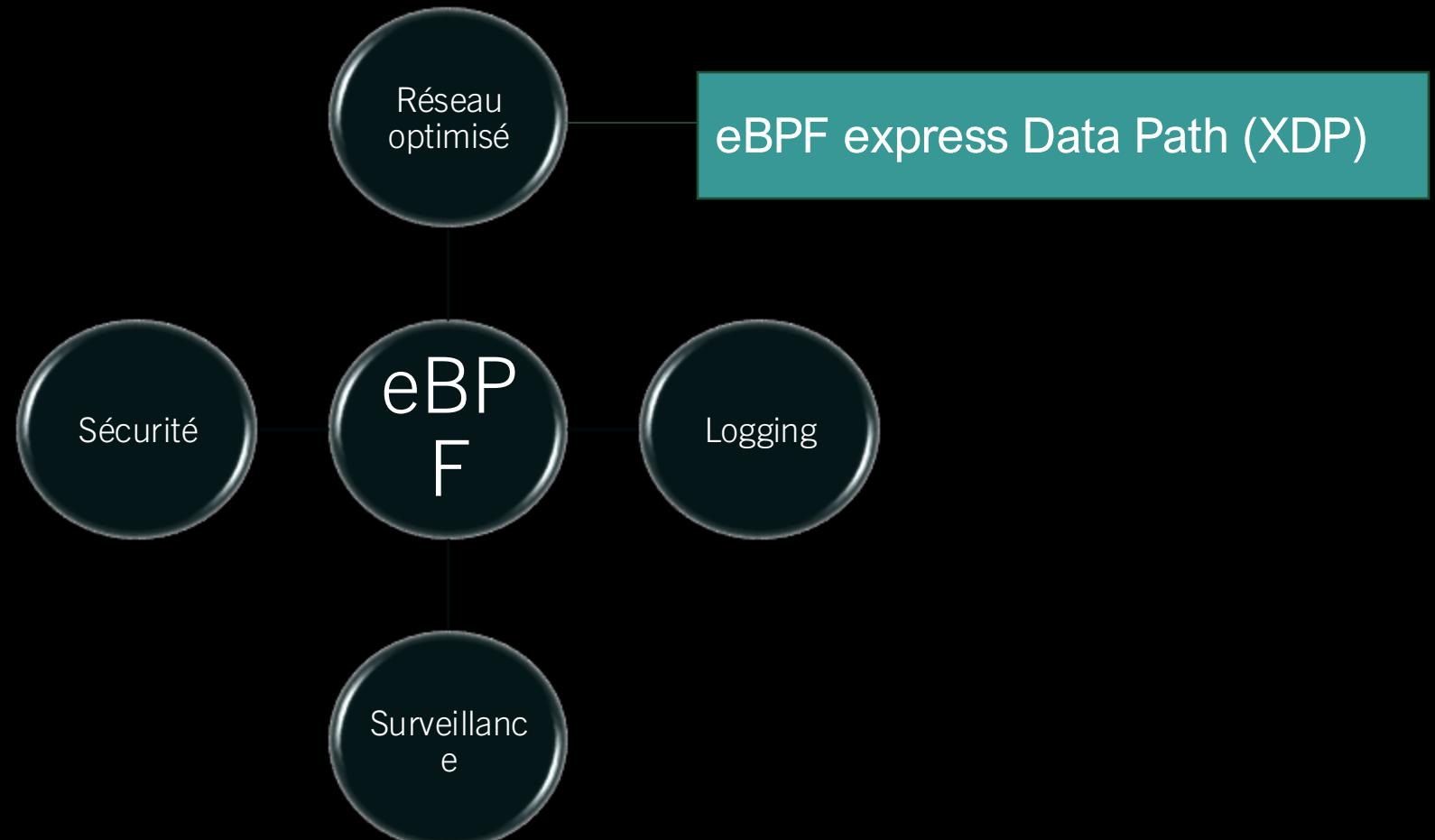
Une compréhension minimaliste du sous-système noyau cible est requise pour déterminer les **bons hooks**

*man bpf-helpers*

<https://ebpf.io/>

# CLOUD – FAST KERNEL

eBPF (extended Berkeley Packet Filter)



# CLOUD – FAST KERNEL

## eBPF (extended Berkeley Packet Filter)



```
● ● ●  
  
struct bpf_map_def sec("maps") processes = {  
    .type = BPF_MAP_TYPE_HASH,  
    .key_size = sizeof(struct key_process_t),  
    .value_size = sizeof(u64),  
    .max_entries = PID_MAX_LIMIT,  
};
```

Map definition and code example exploiting ebpf.

```
● ● ●  
  
SEC("prog")  
__u32 int main_func(struct rq *ctx)  
{  
    struct rt_rq *rt_rq = &ctx->rt;  
    struct rt_prio_array *array = &rt_rq->active;  
    struct sched_rt_entity *next = NULL;  
    struct list_head *queue;  
    int idx;  
  
    return sched_find_first_bit(array->bitmap);  
}
```

# CLOUD – FAST KERNEL

## eBPF (extended Berkeley Packet Filter)



```
● ● ●

    ret = bpf_prog_load("bpf_prog_fifo.o", BPF_PROG_TYPE_SCHED, &obj,
&progfd);
    if (ret) {
        printf("Failed to load bpf program\n");
        exit(1);
    }

    ret = bpf_prog_attach(progfd, 0, BPF_SCHED, 0);
    if (ret) {
        printf("Failed to attach bpf\n");
        exit(1);
    }
```

```
● ● ●

make
clang bpf_load.c -lbpftools
./a.out
```

Building the function that uses eBPF with clang and running it.  
More details: <https://github.com/djobiii2078/ebpf-sched-interface/>