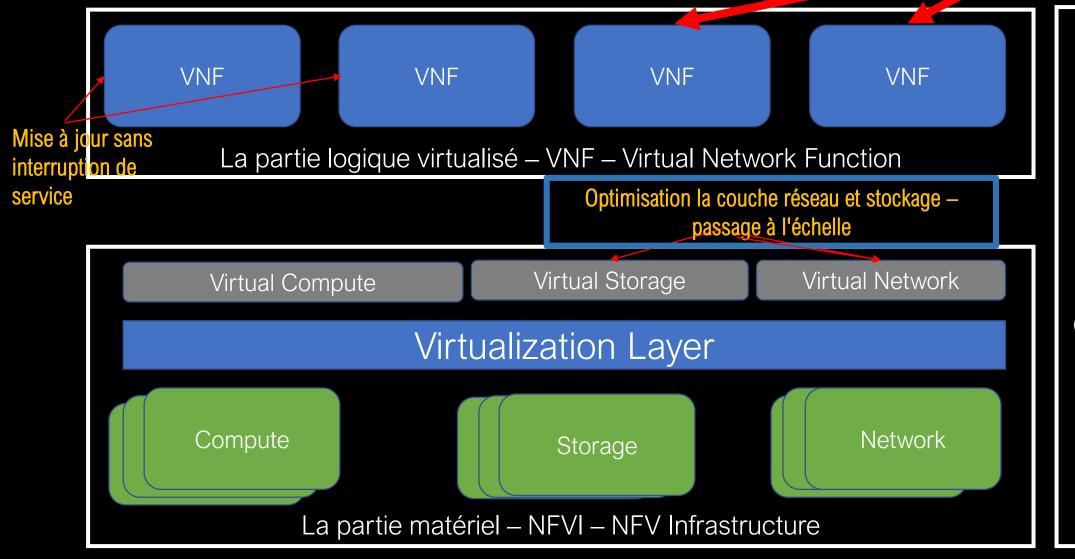
# SDN-NFV3

ESIR Djob Mvondo

Les couches réseau et stockage

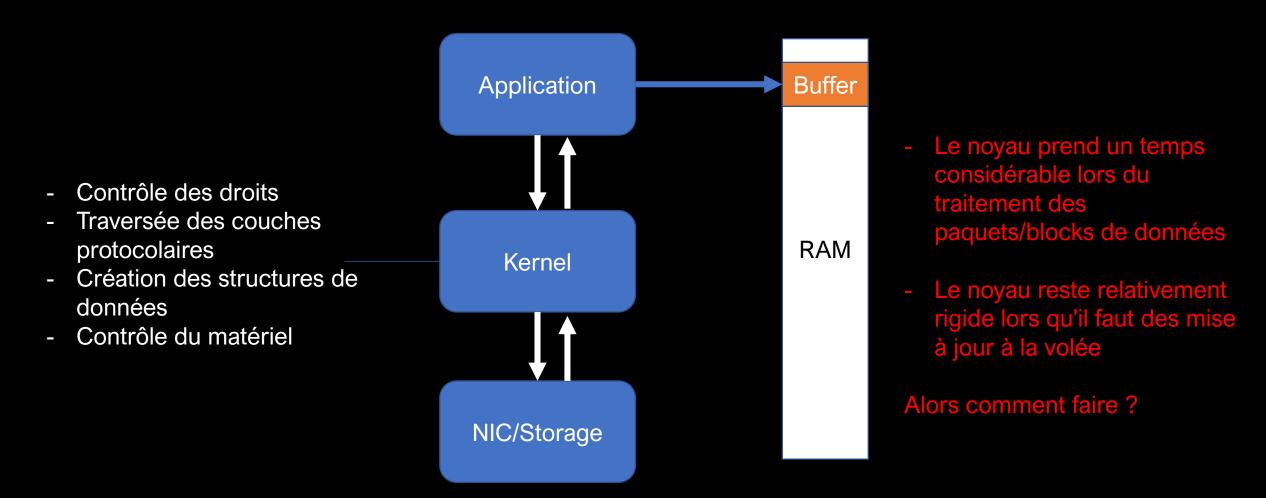
Optimiser le démarrage des VNFs



Surveillance interopérable et performante

NFV MONA – Management and Orchestration

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



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

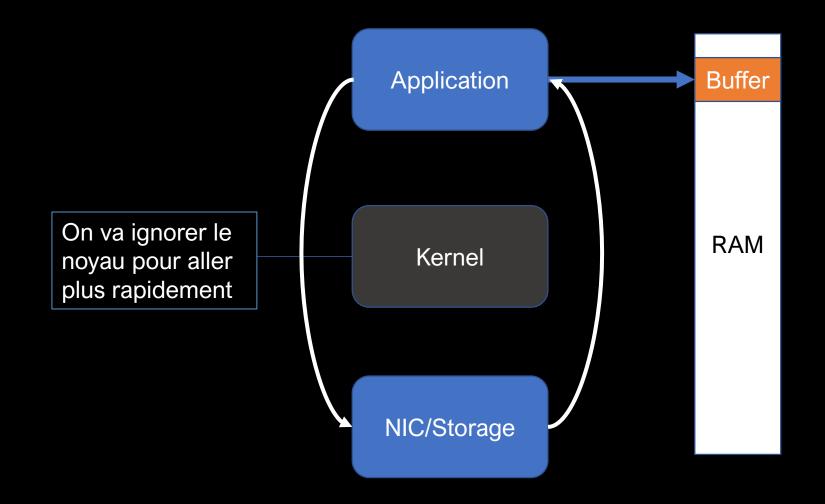
- Le noyau prend un temps considérable lors du traitement des paquets/blocks de données
- Le noyau reste relativement rigide lors qu'il faut des mise à jour à la volée

Alors comment faire?

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

Kernel Bypass

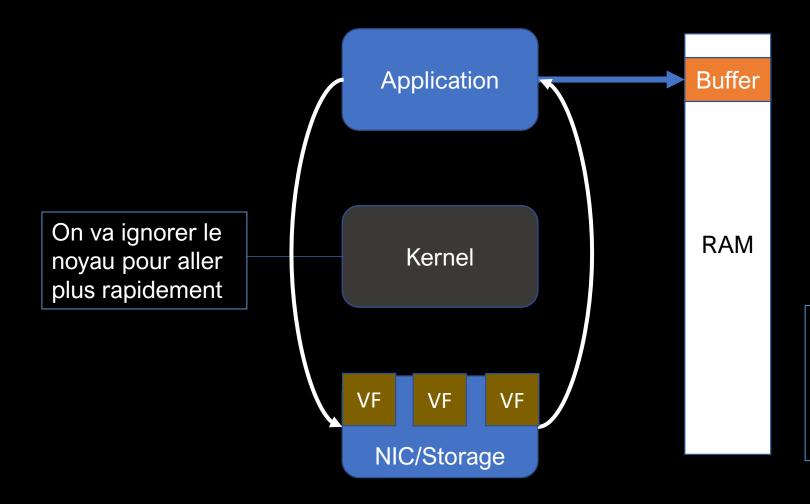
Kernel Bypass - Principles



L'application communique directement avec le matériel.

Le matériel doit pouvoir gérer plusieurs requêtes venant de plusieurs applications

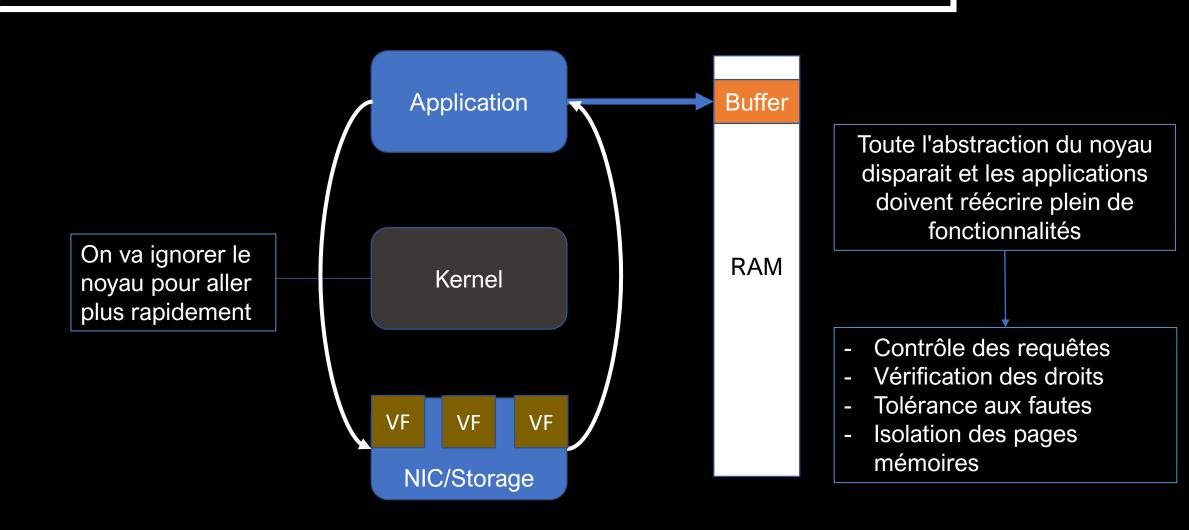
Kernel Bypass - Principles



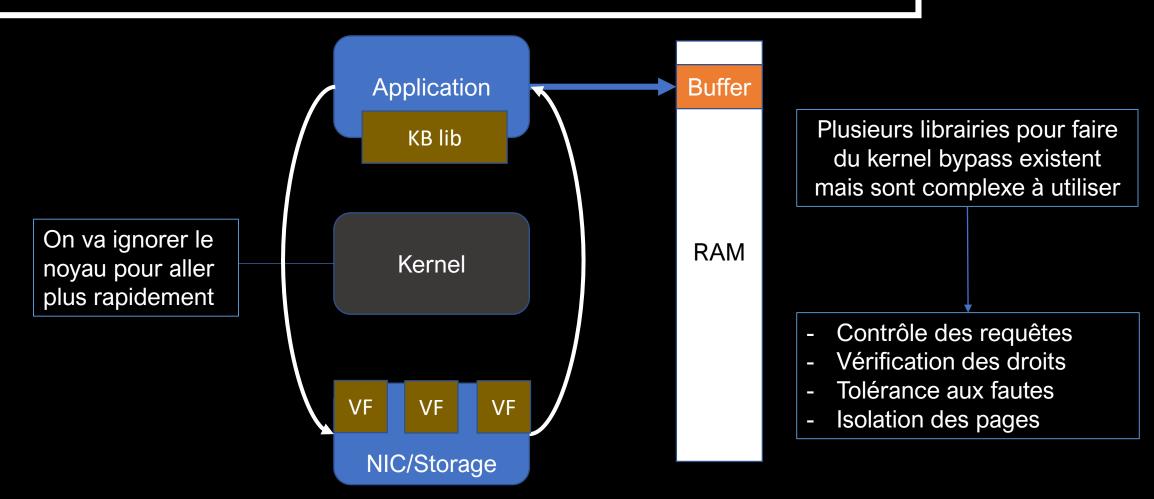
L'application communique directement avec le matériel.

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

Kernel Bypass – Le noyau avait quand même un rôle important



Kernel Bypass – Le noyau avait quand même un rôle important



Irene Zhang et al. The Demikernel Datapath OS Architecture for Microsecond-scale Datacenter Systems – SOSP'21 Timothy Stamler et al. zIO: Accelerating IO-Intensive Applications with Transparent Zero-Copy IO – ATC'22

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

 Le noyau prend un temps considérable lors du traitement des paquets/blocks de données Et si on changeait dynamiquement le comportement du noyau?

Modular kernel

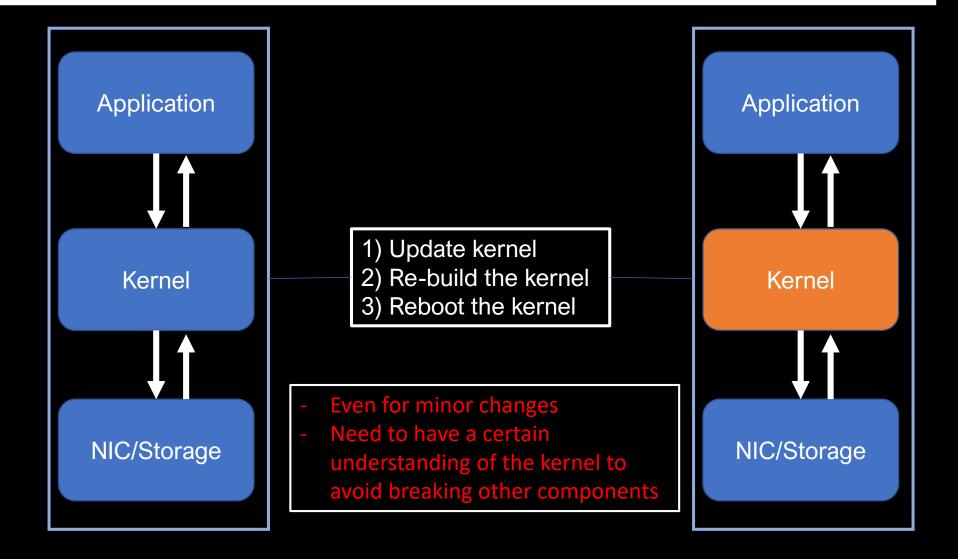
 Le noyau reste relativement rigide lors qu'il faut des mise à jour à la volée

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

Alors comment faire ?

Kernel Bypass

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



Quelques mécanismes existent: Live patching, modules



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

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

Quelques mécanismes existent: Live patching, modules

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

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

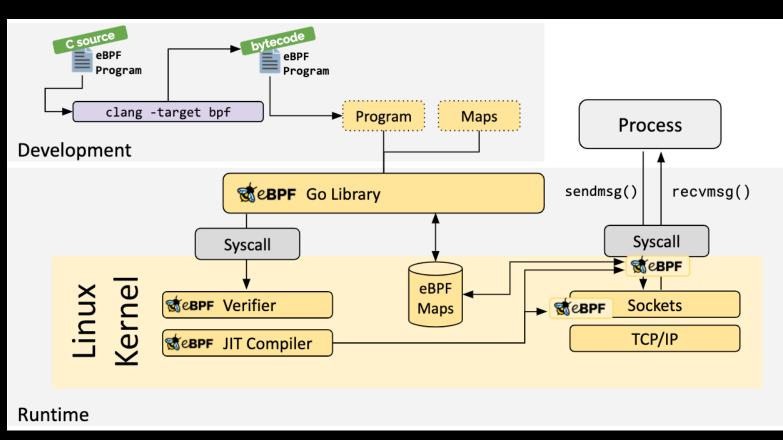
Comment faire pour avoir plus de modularité ? De façon générique à partir de l'espace utilisateur ?

eBPF (extended Berkeley Packet Filter)



#### eBPF (extended Berkeley Packet Filter)





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

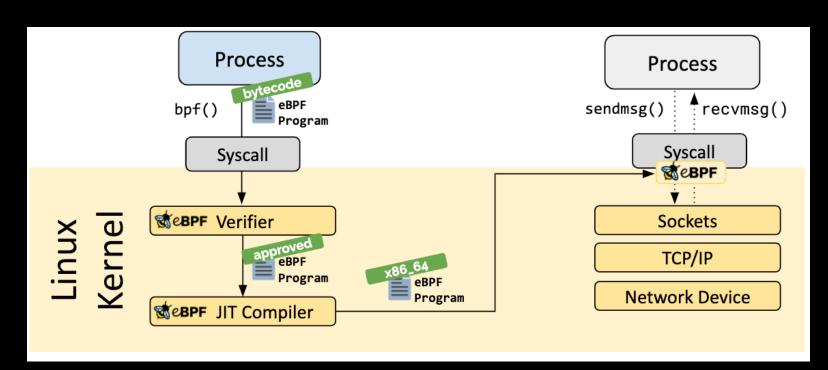
En fonction des hooks que vous définissez, le code de votre programme eBPF est introduit à l'execution via un compilateur JIT (Just In Time)

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

https://ebpf.io/

eBPF (extended Berkeley Packet Filter)



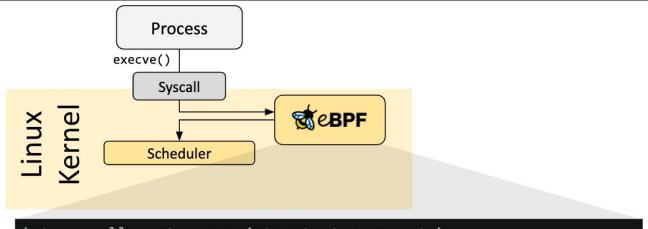


Chaque code eBPF est vérifié pour s'assurer de l'absence de bugs et de sa terminaison

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

#### eBPF (extended Berkeley Packet Filter)





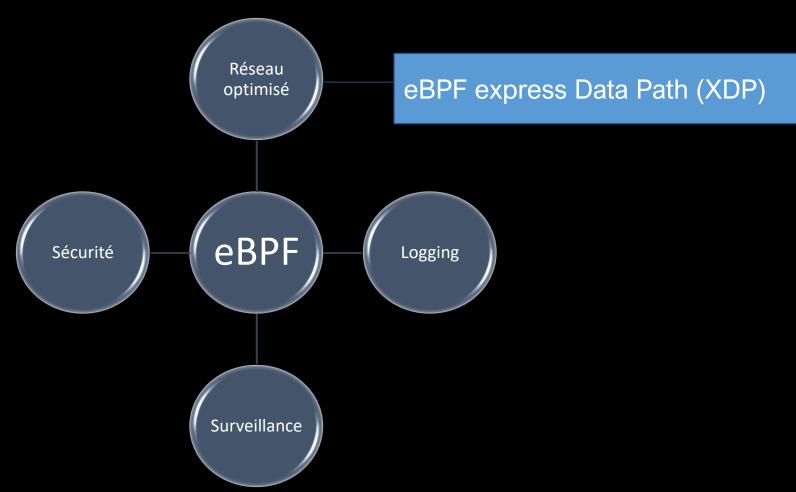
Des helpers sont à disposition de l'utilisateur pour réaliser certaines opérations

Une compréhension minimaliste du sous-système noyau cible est quand même requise

https://ebpf.io/

eBPF (extended Berkeley Packet Filter)





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,
};
```

```
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);
}
```

Map definition and code example exploiting ebpf.

#### eBPF (extended Berkeley Packet Filter)

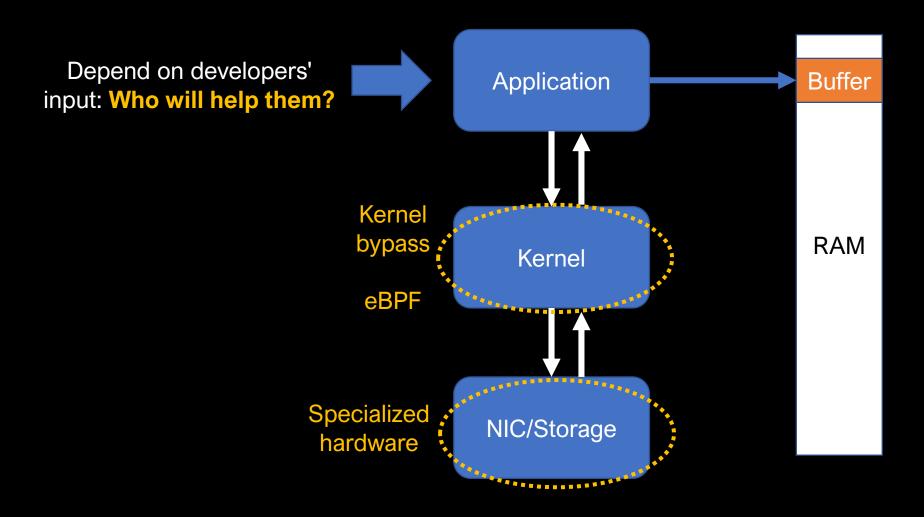


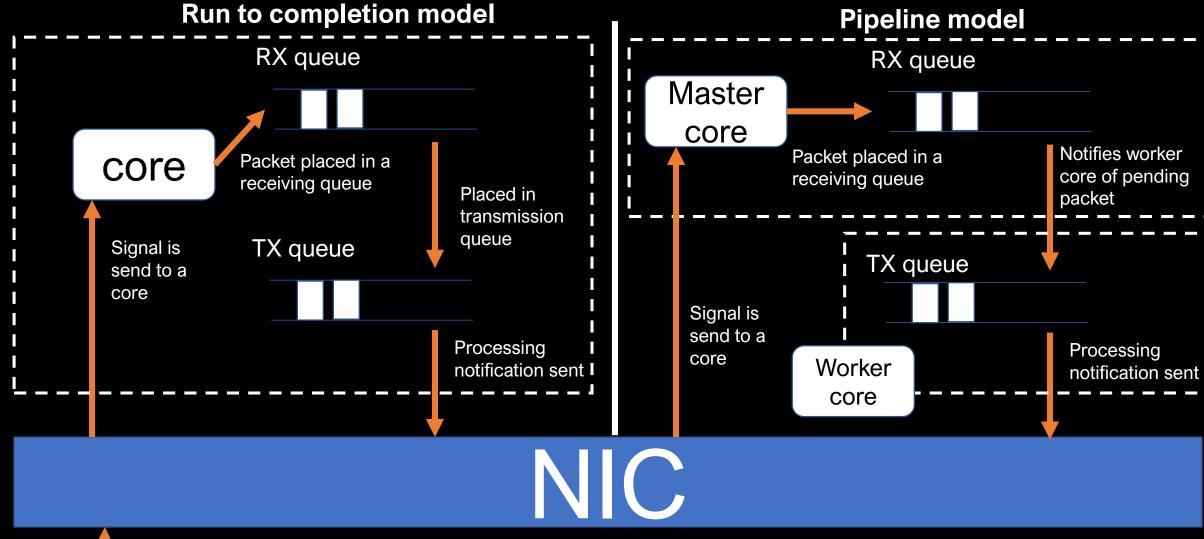
```
ret = bpf_prog_load("bpf_prog_fifo.o", BPF_PROG_TYPE_SCHED, &obj,
&progfd);
if (ret) {
    printf("Failed to load bpf program\n");
    exit(1);
}

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

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

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





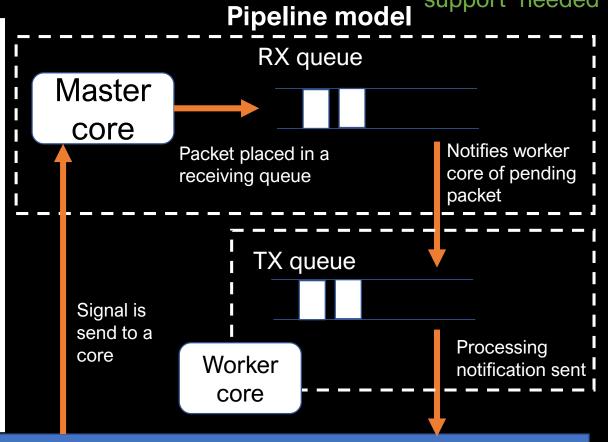


What are the advantages of each design?

- + Scalable
- + No hardware support needed

Run to completion model

+ No overhead for RX queue communications Packet placed in a core receiving queue Placed in transmission queue Signal is TX queue send to a core Processing notification sent



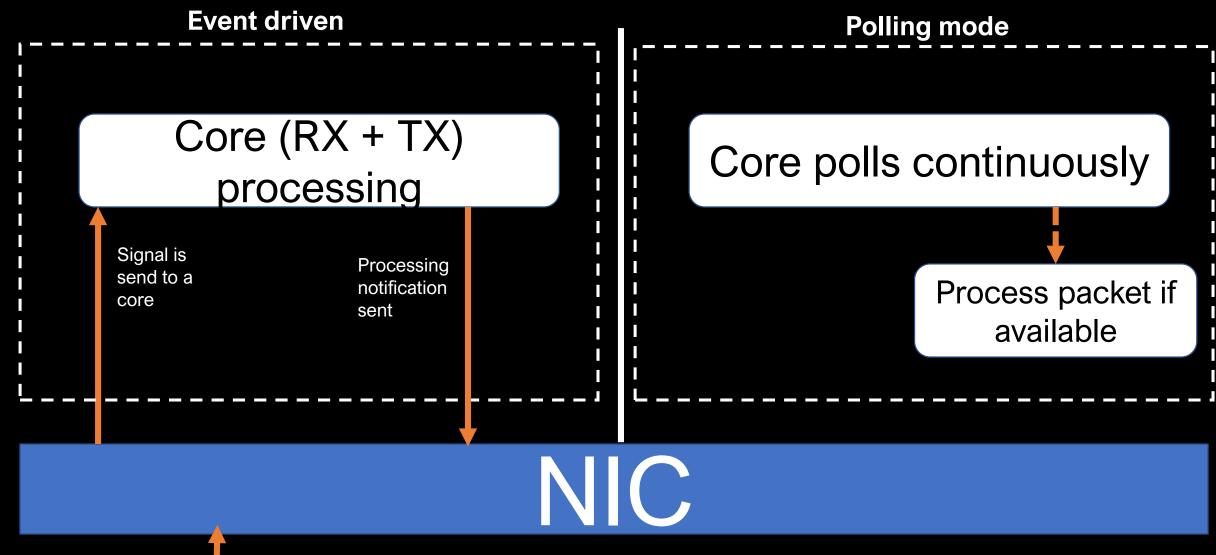
NIC

- Hardware support is needed



 Overhead due to inter-core communications

Packet arrival



What are the advantages of each design?

+ Performs well for high load since processing is not halted

**Event driven** 

Polling mode is not halted

+ CPU time is preserved when there is no processing

Core (RX + TX)

processing

Signal is send to a core

Processing notification

Core polls continuously

Process packet if available

NIC

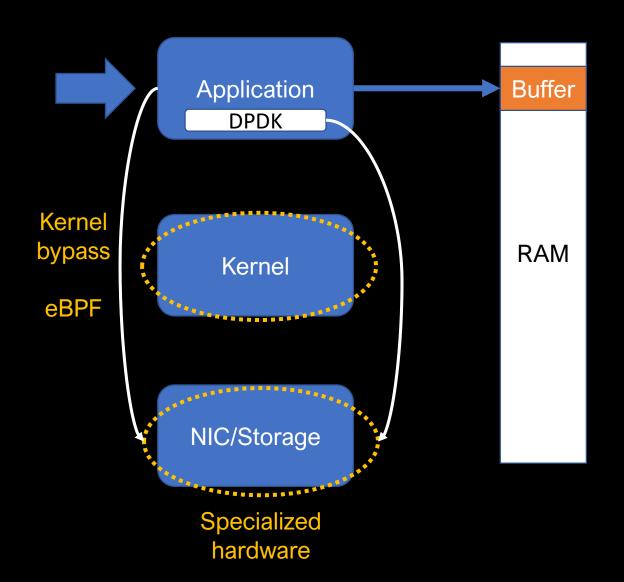
- Performs poorly on high loads due to continuous interrupts

Packet arrival

sent

- CPU time is stolen even under no load

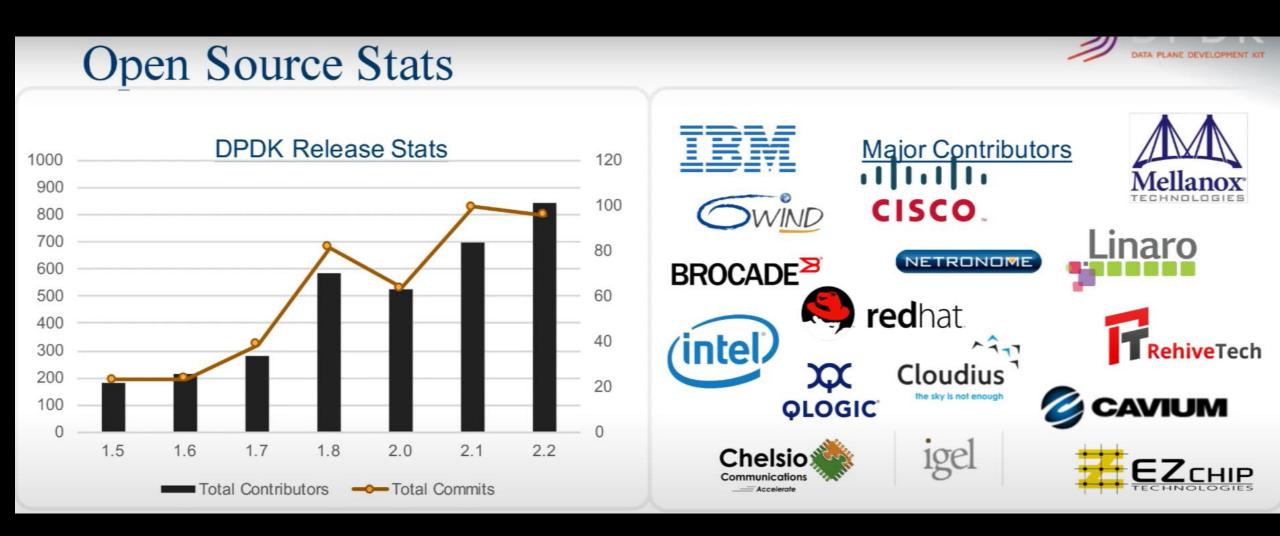
 Requires tuning for correct period configuration



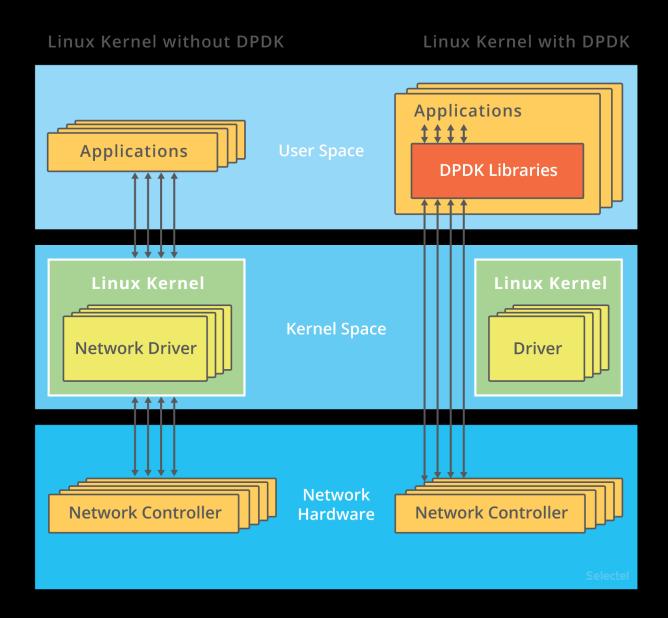
**DPDK**: Data Plane Development Kit

Eases configuration of kernel bypass techniques with fined tuned data structures and helpers to chooses the technique you need depending on the context

Started by Intel by **Venky Venkatesan** and can run on x86,
IBM Power, and ARM CPUs (others are in road)

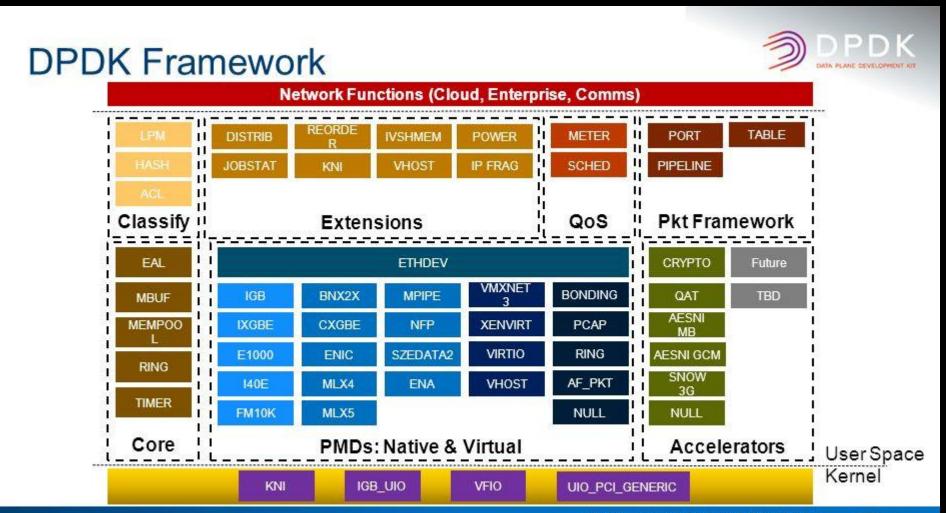


Fully open-source project with several major contributors: you can be one ©



A simplified view of dpdk.

https://selectel.ru



A detailed view of DPDK

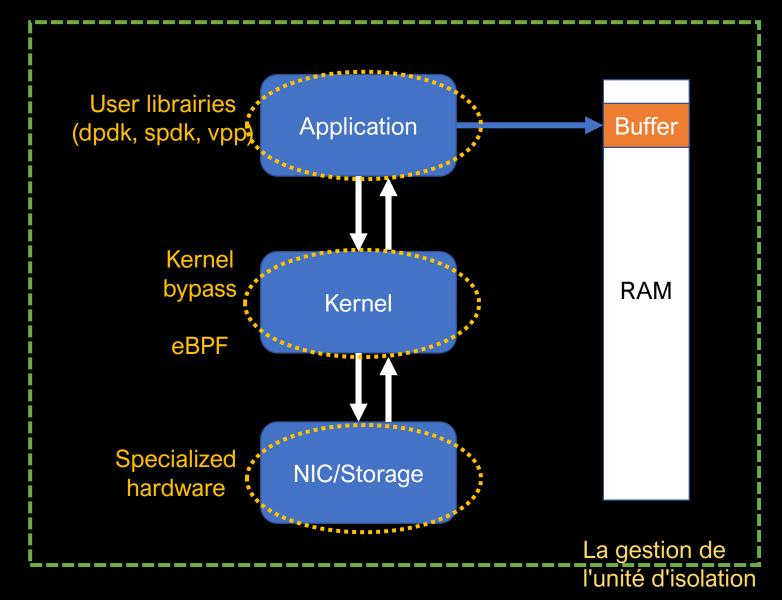


Table ronde

Former des groupes de quatre. Chaque groupe doit choisir la section où il trouve que les efforts scientifique devrait se focaliser et argumenter leur choix.

A la fin de votre échange, vous ferez une présentation rapide (oral et/ou slides) des grandes lignes de vos échanges en **10 minutes**.