

# CI6 - Communication entre processus : tubes et signaux

CSC 3102

Introduction aux systèmes d'exploitation

Gaël Thomas

# Présentation du cours

- Contexte : comprendre comment les processus interagissent entre eux
- Objectifs :
  - Savoir utiliser les tubes et les signaux
  - Comprendre les notions de section critique et d'exclusion mutuelle
- Notions clés :
  - Signaux, tubes, fichier partagé, exclusion mutuelle, section critique

# Pourquoi les processus communiquent ?

- Principalement pour rendre de nouveaux services
  - Une base de données + un serveur Web
  - Un processus d'affichage de notifications pour les autres processus
- Pour pouvoir répartir physiquement les processus
  - Un processus d'affichage et un moteur de jeux  
(moteur distant en mode jeu multi-joueur, moteur local en mode déconnecté)
- Pour gérer la vie des processus
  - Pour attendre la fin d'un processus, pour arrêter un processus

# Mécanismes étudiés dans le cours

## □ Les tubes

- Communication par envoi de message via un canal
- Message = donnée quelconque
- Pas de perte de message, réception dans l'ordre d'émission

## □ Les signaux

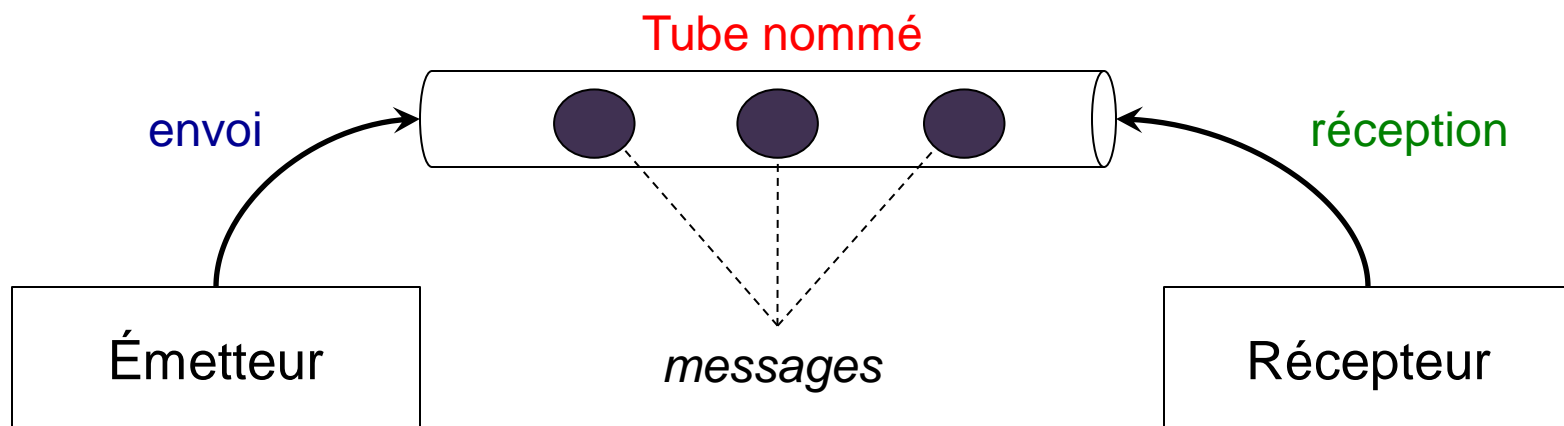
- Communication par envoi de message direct
- Message = entier entre 1 et 31
- Perte de message, pas d'ordre chez le récepteur

## □ Les fichiers partagés

- Deux processus accèdent à un fichier partagé

# Tubes nommés

- Canal de communication = fichier spécial appelé un tube

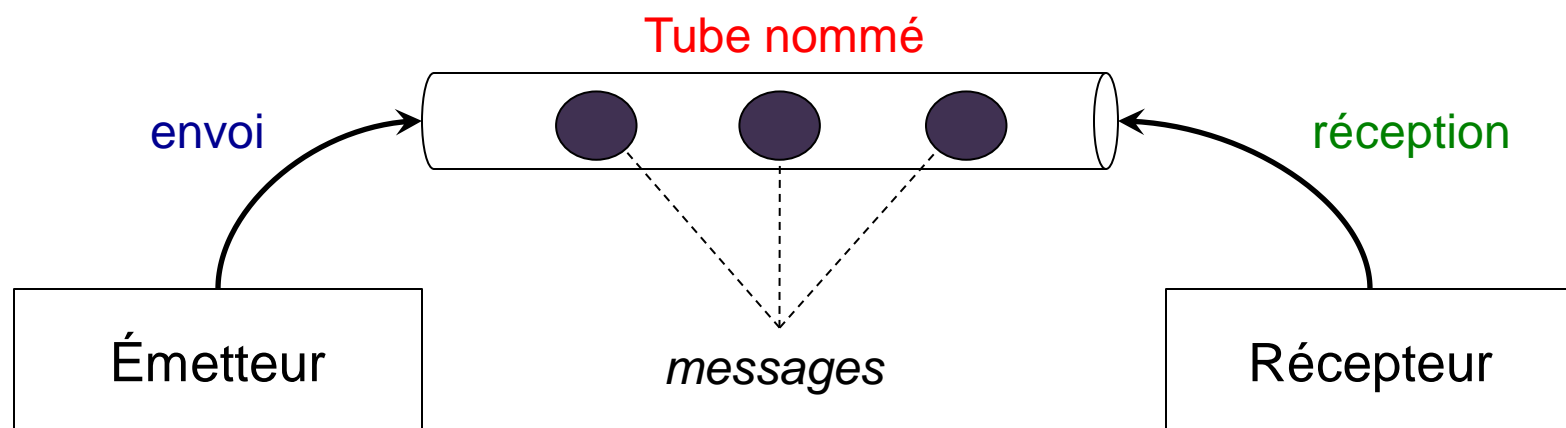


- Principe :

- Un tube est un fichier dans le système de fichiers
- L'émetteur écrit dans le tube
- Le récepteur lit dans le tube

# Tubes nommés

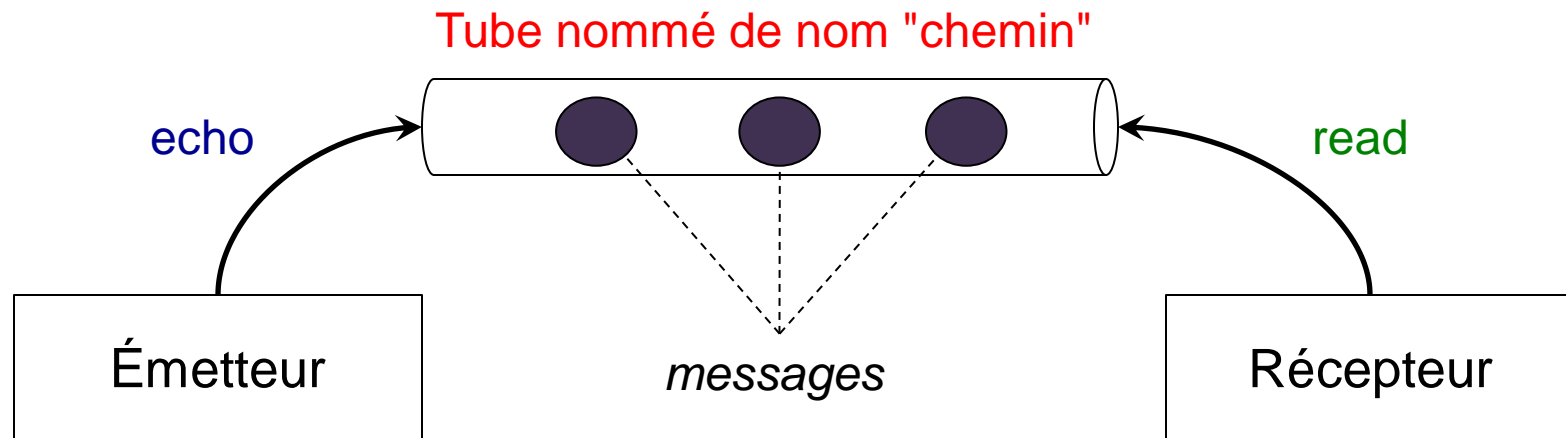
- Canal de communication = fichier spécial appelé un tube



- Nota bene :

- Les messages arrivent dans l'ordre d'émission
- Émetteur bloque tant qu'il n'existe pas de récepteur
- Récepteur bloque tant qu'il n'existe pas d'émetteur

# Tubes nommés



## Mise en œuvre :

- `mkfifo chemin` : crée un tube nommé (visible avec `ls`)
- `echo message > chemin` : écrit dans le tube nommé
- `read message < chemin` : lit à partir du tube nommé
- `rm chemin` : détruit le tube nommé

# Tubes nommés – exemple

pipe\_emetteur.sh

```
#!/bin/bash
```

```
mkfifo /tmp/canal
```

```
echo "Bonjour" > /tmp/canal
```

```
read a < /tmp/canal
```

```
echo "Reçoit $a"
```

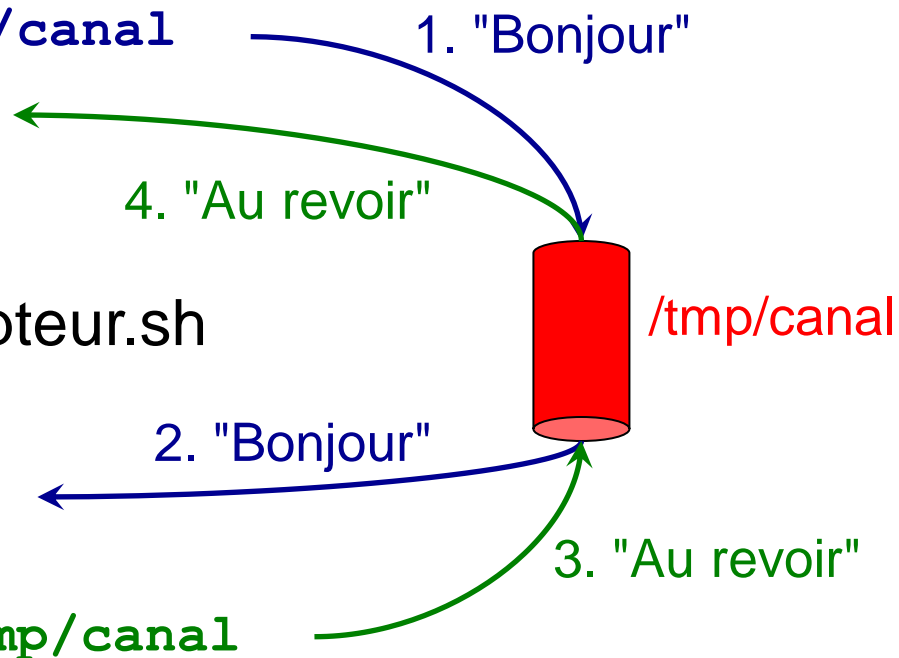
pipe\_recepteur.sh

```
#!/bin/bash
```

```
read a < /tmp/canal
```

```
echo "Reçoit $a"
```

```
echo "Au revoir" > /tmp/canal
```





# Tubes anonymes

- Tube anonyme : comme tube nommé, mais sans nom
- Le « | » entre deux processus shell crée un tube anonyme

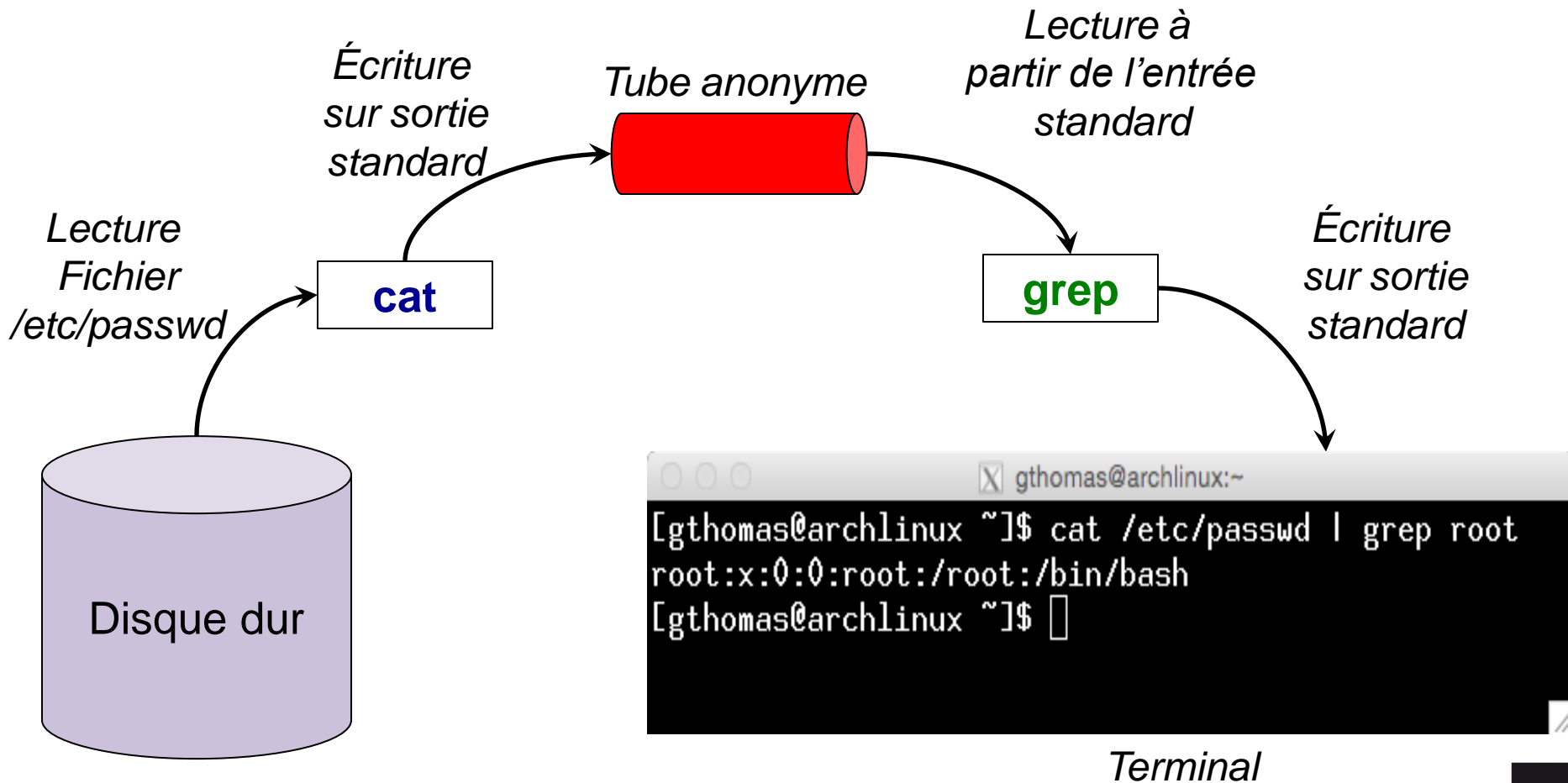
```
cmd_gauche | cmd_droite
```

  - Sortie standard de `cmd_gauche` connectée au tube
  - Entrée standard de `cmd_droite` connectée au tube
- Équivalent à :

```
mkfifo tube-avec-nom  
cmd_gauche > tube-avec-nom &  
cmd_droite < tube-avec-nom
```

# Tubes anonymes – exemple

```
cat /etc/passwd | grep root
```

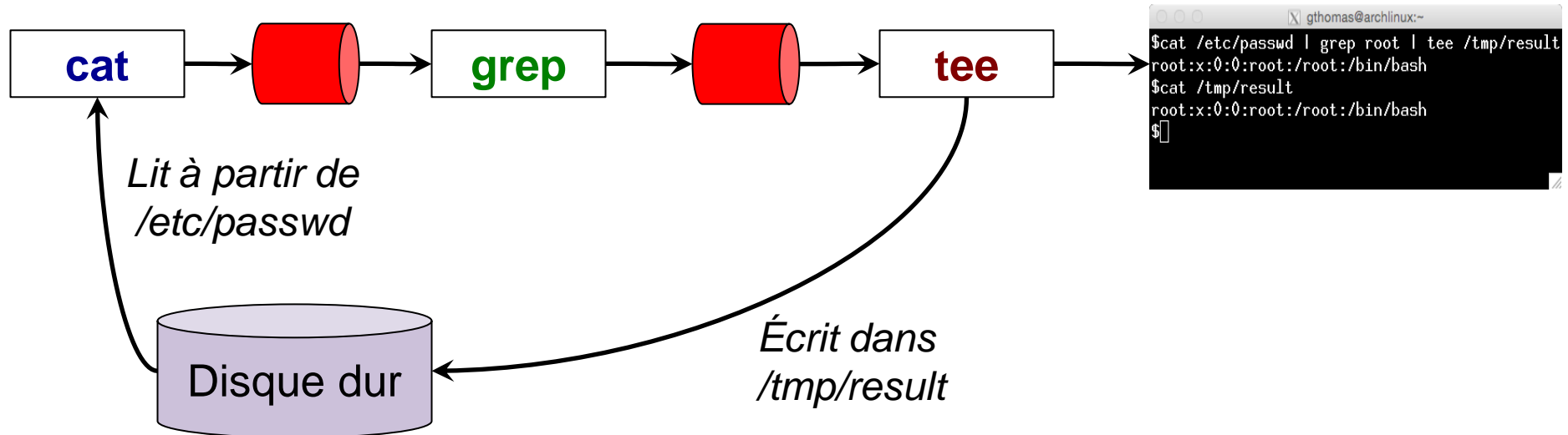


*Terminal*

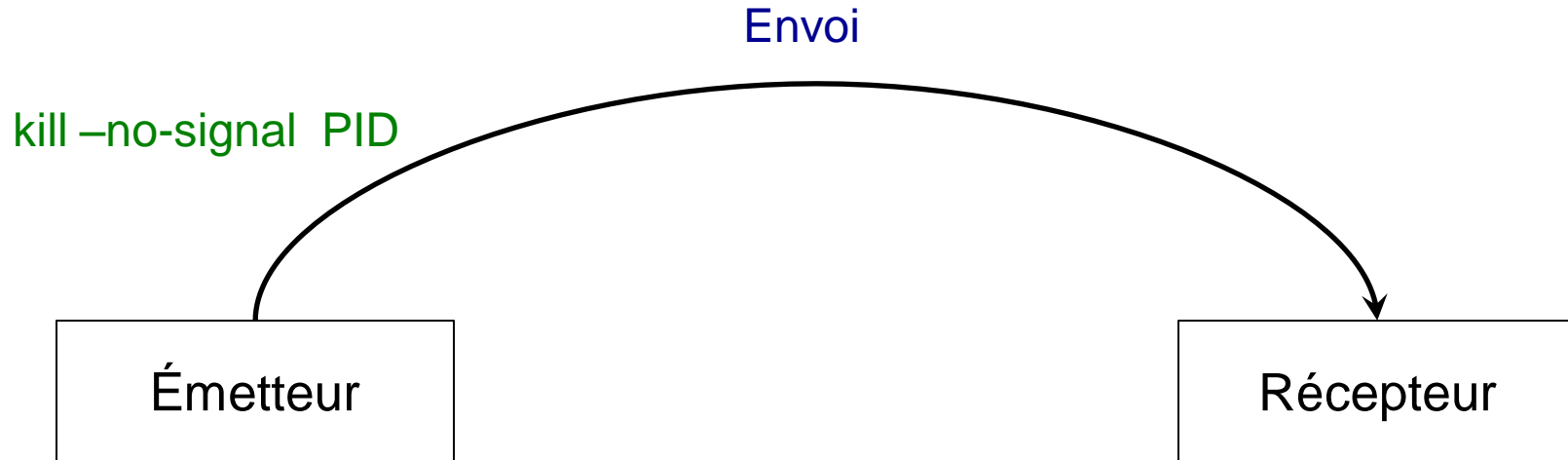
# Commande utile : tee

- Écrit les données lues à partir de l'entrée standard
  - Sur la sortie standard
  - Et dans un fichier passé en argument

□ Exemple : `cat /etc/passwd | grep root | tee /tmp/result`



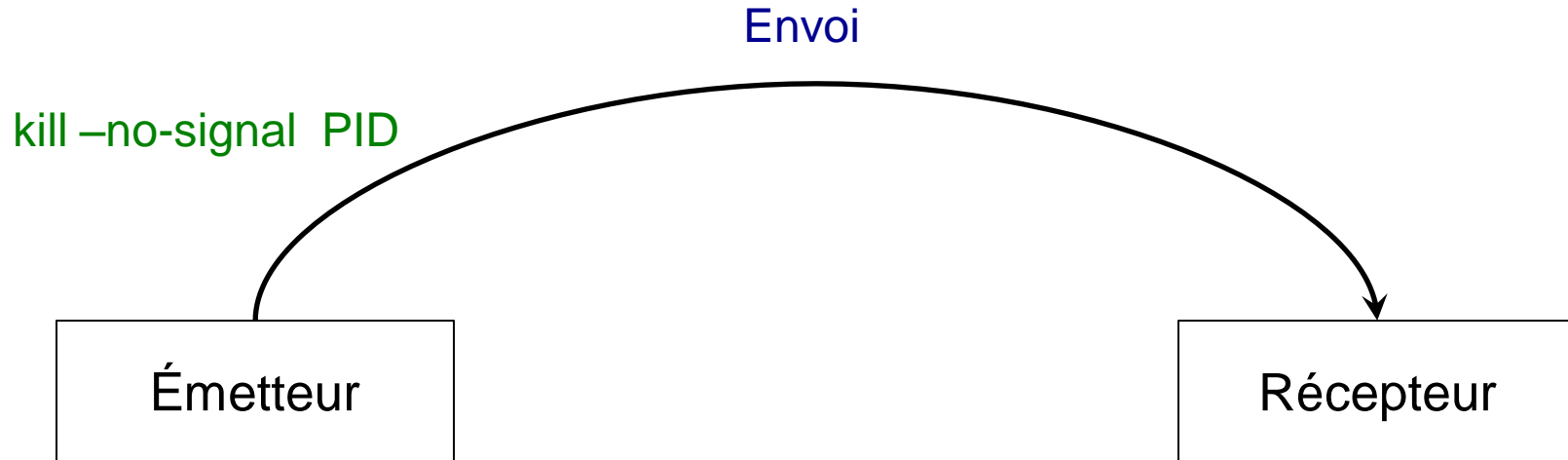
# Signaux



## □ Principe :

- Émetteur envoie un message à un proc. identifié par son PID
- Une routine de réception est automatiquement invoquée chez le récepteur dès que le signal arrive
- Par défaut, cette routine tue le récepteur  
(sauf dans le cas du *SIGCHLD*)

# Signaux



## □ Nota bene :

- Un message est limité à un nombre compris entre 1 et 31
- Les messages peuvent se perdre  
(Cas de l'émission de deux signaux identiques avant réception)
- Les messages arrivent dans n'importe quel ordre

# Les signaux

Quelques exemples ([man 7 signal](#)) :

- **SIGHUP (1)** : fermeture terminal  $\Rightarrow$  à tous les processus attachés
- **SIGINT (2)** : Ctl-C dans un terminal  $\Rightarrow$  au processus premier plan
- **SIGQUIT (3)** : souvent Ctl-D, généré par un processus à lui-même
- **SIGILL (4)** : instruction illégale (envoyé par le noyau)
- **SIGFPE (8)** : division par 0 (envoyé par le noyau)
- **SIGKILL (9)** : via la commande kill, pour terminer un processus
- **SIGSEGV (11)** : accès mémoire invalide (envoyé par le noyau)
- **SIGTERM (15)** : argument par défaut de la commande kill
- **SIGCHLD (17)** : envoyé par le noyau lors de la mort d'un fils

# Les signaux

## □ Deux signaux bien utiles

- `SIGSTOP` : demande au système de suspendre un processus
- `SIGCONT` : demande au système de le redémarrer

## □ Bash utilise ces signaux :

- `Ctrl-Z` : envoie un `SIGSTOP` au processus au premier plan
- `bg` : envoie un `SIGCONT` au processus stoppé

# Les signaux

- Un processus peut attacher un gestionnaire de signal à un numéro de signal

```
trap commande signal
```

- Exemple : quitte après la réception de 3 SIGINT

```
#!/bin/bash
```

```
i=0
```

```
trap 'echo hello $i; i=$((expr $i + 1))' SIGINT
```

```
while [ $i -lt 3 ]; do sleep 1; done
```

- Envoi du signal avec `kill -INT PID`, où `PID` est l'identifiant du destinataire



# Les signaux

- Attention, par défaut, un processus lancé en tâche de fond n'attrape pas les signaux avec la commande `trap`
- Pour quand même attraper les signaux, il faut utiliser `set -m`

# Attente de la fin d'un processus

- Commandes d'attente active de terminaison des fils directs :
  - `wait` : attendre la fin de tous les fils directs
  - `wait pid1 pid2...` : attendre la fin de pid1 **et** pid2 et ...
- Le noyau du système d'exploitation envoie aussi un signal `SIGCHLD` au père quand un de ses fils se termine
  - Par défaut, bash masque les signaux `SIGCHLD`
  - Possibilité de les recevoir avec `set -o monitor`

# Attente de la fin d'un processus

```
#!/bin/bash
```

```
emacs &          # lance emacs en tâche de fond  
p=$!             # $!: pid du dernier processus lancé  
echo "$p démarre"
```

```
wait $p          # attend fin de $p  
echo "Fin de $p, avec code de retour $?"  
    # le $? est l'argument du exit de emacs  
    # (ou du return de son main)
```

# Notions clés

## □ Tubes (nommés et anonymes)

- Fichier spécial dans le système de fichier
- Envoi de messages de taille quelconque, ordre de réception = ordre d'émission, pas de perte de message
- `mkfifo nom-tube` : crée un tube nommé mon-tube

## □ Signaux

- Mécanisme de communication à base de messages
- Message = nombre entre 1 et 31, ordre quelconque, perte
- `kill -sig pid` : envoie un signal
- `trap expr sig` : associe expr à la réception d'un signal sig

## □ Attente de la fin d'un processus

- `wait`

# À vous de jouer!