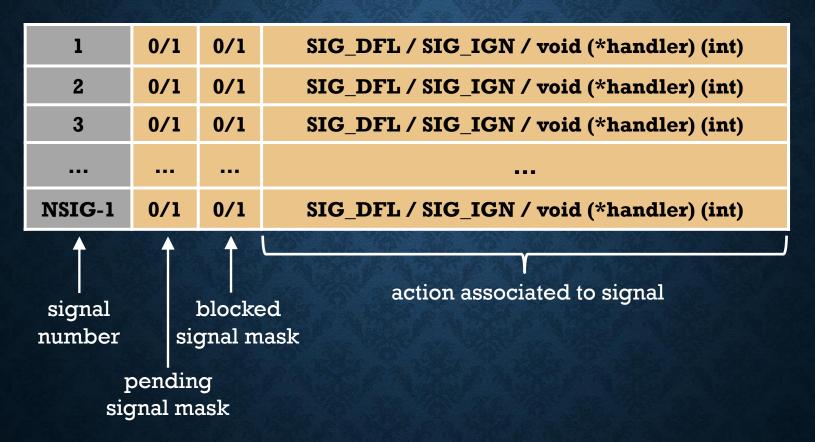
I2181-B LINUX: APPELS SYSTÈME

LES SIGNAUX (SUITE)

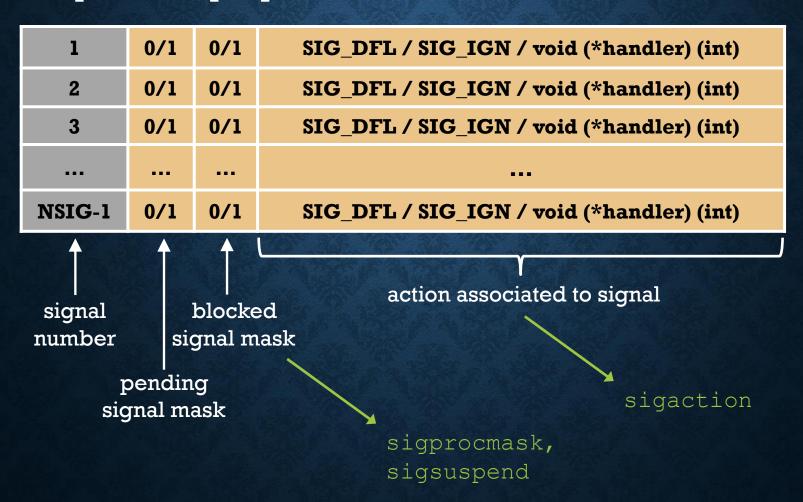
Structures internes associées aux signaux

Table pour chaque processus:



Structures internes associées aux signaux

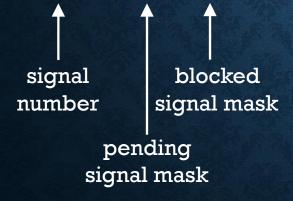
Table pour chaque processus:



Structures internes associées aux signaux

Table pour chaque processus:

1	0/1	0/1	SIG_DFL / SIG_IGN / void (*handler) (int)
2	0/1	0/1	SIG_DFL / SIG_IGN / void (*handler) (int)
3	0/1	0/1	SIG_DFL / SIG_IGN / void (*handler) (int)
NSIG-1	0/1	0/1	SIG_DFL / SIG_IGN / void (*handler) (int)



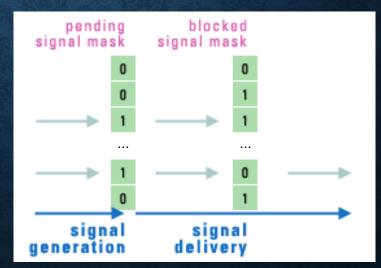


Image source: https://devopedia.org/linux-signals

Jeu de signaux

```
#include <signal.h>
int sigemptyset (sigset_t* ensemble);
int sigaddset (sigset_t* ensemble, int sig);
int sigdelset (sigset_t* ensemble, int sig);
int sigfillset (sigset_t* ensemble);
int sigismember (const sigset_t* ensemble, int sig);
```

- Fonctions permettant respectivement de vider ou remplir un jeu de signaux, supprimer ou ajouter un signal à un jeu de signaux, tester l'appartenance d'un signal à un jeu de signaux.
- Où: ensemble : jeu de signaux
 sig : numéro de signal ∈ [1,NSIG]
- Renvoie 0 si réussi ; -1 si échec (à l'exception de sigismember)
- → Pour manipuler des masques de signaux

sigprocmask

- Modification du masque de signal courant pour bloquer/ débloquer des signaux ; objectif: contrôler quand un signal sera délivré au processus
- Où: how: modification de l'action du signal (SIG_BLOCK, SIG_UNBLOCK, SIG_SETMASK)

set: nouveau jeu de signaux

oldset : sauvegarde de l'ancien masque

- Renvoie 0 si réussi ; -l si échec
- Lors d'un *fork*, le processus fils reçoit le même masque de signaux que son père.

sigsuspend

```
#include <signal.h>
int sigsuspend (const sigset_t *mask)
```

 Modification temporaire du masque de signal courant pour débloquer des signaux

```
(cf. exemple 14)
```

• Renvoie toujours -l (puisque sigsuspend() se termine lorsqu'il est interrompu par un signal)

alarm

```
#include <unistd.h>
unsigned int alarm (unsigned int seconds);
```

- Où: seconds: durée de temporisation (non bloquante!) avant émission d'un signal SIGALRM au processus appelant
- Il n'y a qu'une temporisation alarm par processus
- Si seconds > 0 : définit une nouvelle temporisation (en annulant éventuellement la précédente)
- Si seconds = 0: annule la temporisation en cours
- Renvoie le nombre de secondes restantes de l'alarme précédemment programmée ; 0 si aucune alarme n'était en cours