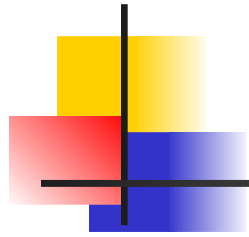


Concurrence

Luc Courtrai

CONCURRENCE

**Université de Bretagne SUD
UFR SSI - Departement MIS**



Concurrence

Plan

Notion de processus

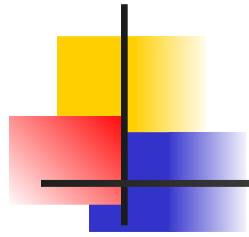
Les appels système UNIX

La synchronisation entre processus

La communication entre processus

Les processus légers : les threads JAVA

Les Posix threads



Concurrence/appels système Unix

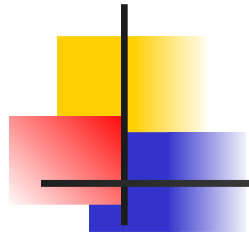
Les appels système UNIX: création de processus

- `pid_t fork(void)`

crée un nouveau processus qui s'exécute en parallèle avec son processus père.

Le processus fils est une copie conforme du processus père. Le nouveau processus récupère l'environnement du processus père. Le programmeur doit spécifier après le fork le traitement du père et celui du fils (c'est le même programme qui s'exécute 2 fois).

La fonction retourne pour le père le numéro du processus fils et retourne 0 pour le processus fils. C'est cette valeur de retour qui distingue les deux processus. (En cas d'échec, la fonction retourne une valeur négative -1)



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: fork

```
#include<unistd.h>

pid_t  pid;

pid = fork ();

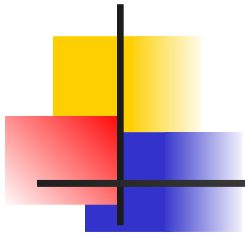
if (pid > 0) {
    /* Processus père */
} else if (pid == 0) {
    /* Processus fils */
} else {
    /* Traitement d'erreur */
}
```



Concurrence/appels système Unix

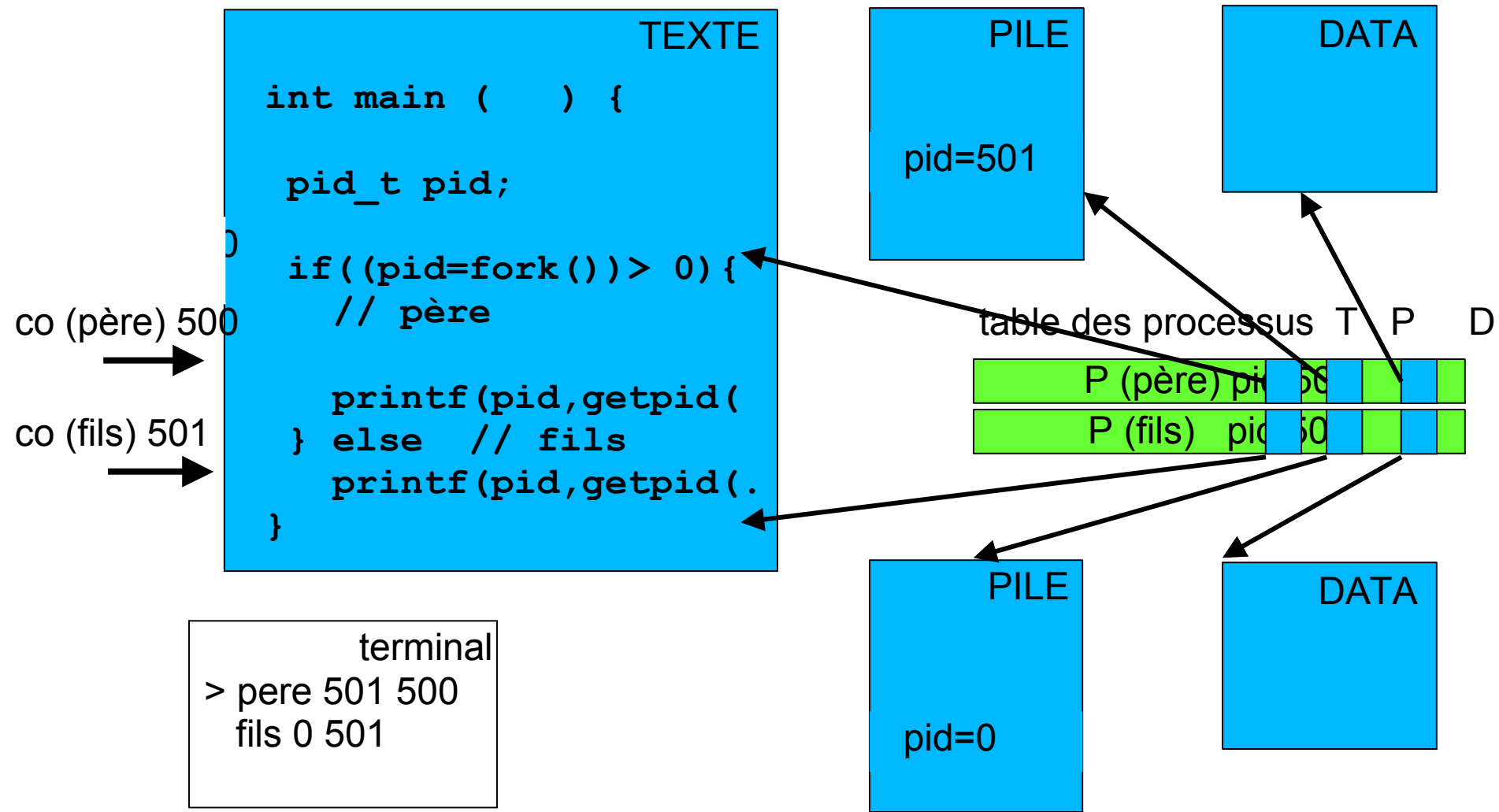
Les appels système UNIX: fork

```
int main ( int argc , char **argv ) {  
  
    pid_t pid;  
  
    if ( (pid=fork()) > 0 ) { // processus pere  
  
        printf("pid %d pere %d\n",pid,getpid () ;  
    } else // processus fils si pas d 'echec  
        printf("pid %d fils %d\n",pid getpid() ; ) ;  
}
```



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: fork

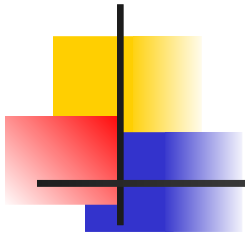




Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: fork

```
int iglobal=1;
int main ( int argc , char **argv ) {
    int ilocal = 10;
    pid_t pid;
    iglobal++;ilocal++;
    if((pid=fork()) > 0) { // processus pere
        iglobal++;ilocal++;
        printf("pere %d %d %d %\n",
                getpid(),iglobal,ilocal);
    } else // processus fils si pas d 'echec
        printf("fils %d %d %d  \n",
                getpid();iglobal,ilocal);
}
```



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: fork

```
int iglobal=1; TEXTE
int main ( ) {
    int ilocal = 10;
    int pid;
    iglobal++;ilocal++;
    if((pid=fork()) > 0){
        // père
        iglobal++;ilocal++;
        printf( ...);
    } else // fils
        printf( ...);
}
```

co (pere) 500

co (fils) 501

PILE

pid=500

ilocal = 12

DATA

iglobal = 3

table des processus T P D

P (père)	pid	500			
P (fils)	pid	501			

PILE

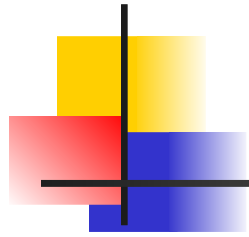
pid=0

ilocal = 11

DATA

iglobal =2

```
terminal
> 500 12 3
   501 11 2
```

Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: wait

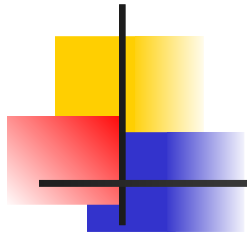
```
#include<sys/wait.h>
```

```
pid_t wait(int *status)
```

permet au processus père d'attendre la terminaison d'un processus fils.

La fonction retourne le numéro de processus fils terminé. Le paramètre de la fonction est l'adresse d'un entier qui contiendra l'état de sortie du processus (valeur de `exit(Val)`).

`wait(NULL)` pas d'état de fin



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: wait

WIFEXITED(status)

non nul si le fils s'est terminé normalement

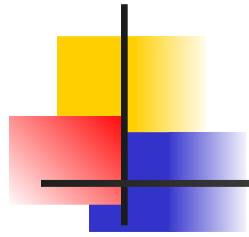
WEXITSTATUS(status)

donne le code de retour tel qu'il a été mentionné dans l'appel `exit()` ou dans le return de la routine `main`. Cette macro ne peut être évaluée que si `WIFEXITED` est non nul.

WIFSIGNALED(status)

indique que le fils s'est terminé à cause d'un signal non intercepté.

WTERMSIG(status) donne le numéro du signal qui a causé la fin du fils.

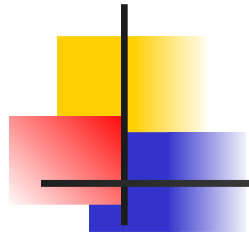


Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: wait

```
#include<unistd.h>
#include<sys/wait.h>
int main ( ) {
    int pid;int message;
    if( (pid=fork())==0) //processus fils
        exit(1);
    // processus pere
    pid=wait(&message); //synchro sur la fin du
    fils
    if (WIFEXITED(message))
        printf("code %u",WEXITSTATUS(message));
}

//      terminal >code 1
```

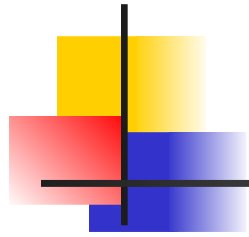


Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: `sched_yield`

```
int sched_yield(void) ;
```

- Un processus peut volontairement libérer le processeur sans se bloquer en appelant `sched_yield`.
- Note: Si le processus est le seul avec une priorité élevée, il continuera son exécution après un appel à `sched_yield`.

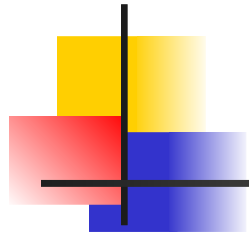


Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: fork, wait, exit, sched_yield

exemple : multif.c

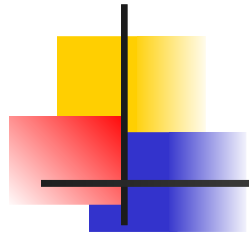
Affiche en parallèle sur la sortie standard les contenus des fichiers dont les noms sont en argument de la commande. Chaque fichier est traité par un processus différent. La sortie standard est désynchronisée pour illustrer le parallélisme.



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: fork, wait, exit, sched_yield

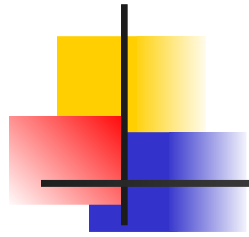
```
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
#include <fcntl.h>
#include <stdlib.h>
int main (int argc, char **argv) {
    int pid, i;
    if (argc <= 1) exit(1);
    fcntl(1, F_SETFL, O_NONBLOCK); // pas de cache
    for (i=1; i<argc; i++) { // les arguments
        // creation d'un fils
        if ((pid = fork()) == 0) {
```



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: fork, wait, exit, sched_yield

```
// processus fils
int fic,c;
if ((fic=open(argv[i],O_RDONLY))<0) exit(2);
while (read(fic,&c,1) > 0) {
    write(1,&c,1);
    sched_yield(); //rend la main
} // while
exit(0); // sortie et synchro avec le pere
} // for
// pere (tous les fils font un exit())
for (i=1;i<argc;i++) // père
    pid =wait(NULL); // sans status
} // main
```

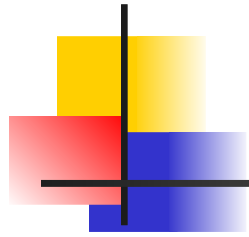


Concurrence/appels système Unix

Les appels système **UNIX**: exec

Les appels système de type `exec` permet à un processus de modifier son programme binaire en exécution. Il exécute alors un autre programme. Ses segments `texte`, `pile` et `data` sont alors modifiés.

```
int execl (const char *path, const char
    *arg, ...);
//      args ... terminée par NULL
```

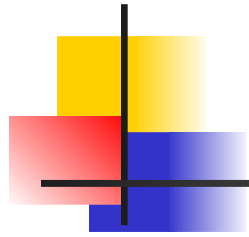



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: exec

```
#include <unistd.h>
```

```
int main (int argc, char **argv) {  
    execl("/bin/pwd", "pwd", NULL);  
    // code normalement jamais exécuté  
    fprintf(stderr, "echec au exec\n");  
    exit(1);  
}  
// arg "pwd" -> argv[0]
```



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: exec

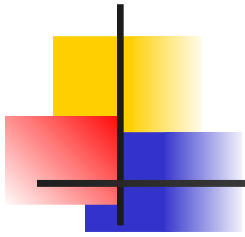
```
int execl (const char *path, const char
    *arg, ...);
```

```
int execl (const char *path, const char
    *arg , ..., char* const envp[]); // e
environment
```

```
int execv (const char *path, char *const
    argv[]); // v argV
```

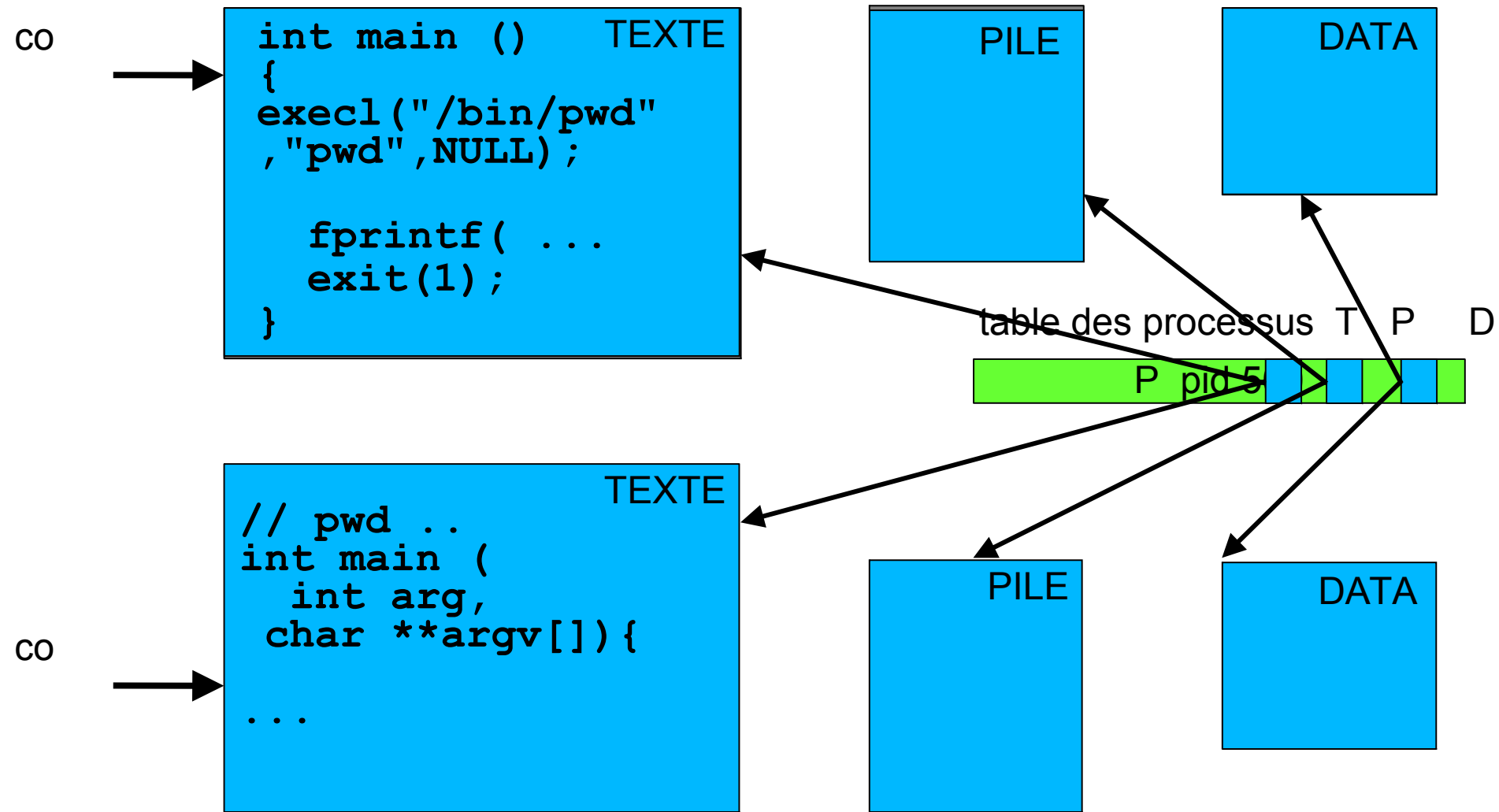
```
int execlp (const char *file, const char
    *arg, ...) // p path recherche dans les path
```

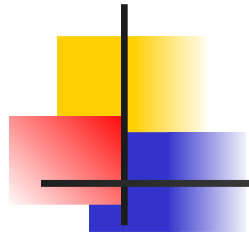
```
int execvp (const char *file, char *const
    argv[]); // v + p
```



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: exec





Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: sleep

```
#include <unistd.h>

unsigned int sleep (unsigned int nb_sec) ;

        sleep() endort le processus
        jusqu'à ce que nb_sec secondes se
        soient écoulées

unsigned int usleep(unsigned int

        nb_microsec) ;

        usleep() endort le processus
        jusqu'à ce que nb_microsec micro
        secondes se soient écoulées
```



Concurrence/appels système Unix

La commande nice et renice UNIX:

```
nice [-n ajustement] [-ajustemand]  
command arg...
```

lance un processus en spécifiant sa
priorité (défaut celle du père)

prio -20 +19 (root priorité négative)

-n val (ajout val la priorité
actuelle)

```
renice priority [pid] [-u user]
```

modifie la priorité d'un processus
déjà lancé. Un utilisateur ne peut que
l'augmenter.



Concurrence/appels système Unix

La commande nice et renice UNIX:

> ps -l

	F	S	UID	PID	PPID	C	PRI	NI	ADDR	SZ	WCHAN	TTY
TIME CMD												

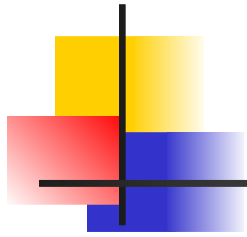
000	S		261	5137	5134	0	69	0	-	620	rt_sig pts/1	00:00:00 tcsh
000	T		261	5238	5137	0	68	0	-	268	do_sig pts/1	00:00:00 a.out
000	R		261	5239	5137	0	73	0	-	683	- pts/1	00:00:00 ps

> renice +2 5238

> ps -l

	F	S	UID	PID	PPID	C	PRI	NI	ADDR	SZ	WCHAN	TTY
TIME CMD												

000	S		261	5137	5134	0	76	0	-	620	rt_sig pts/1	00:00:00 tcsh
000	T		261	5238	5137	0	63	2	-	268	do_sig pts/1	00:00:00 a.out
000	R		261	5241	5137	0	70	0	-	683	- pts/1	00:00:00 ps



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: get/set priority

```
int getpriority(int which, int who);
```

```
int setpriority(int which, int who, int prio);
```

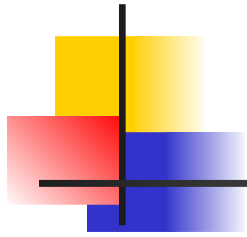
which

PRIO_PROCESS, PRIO_PGRP, PRIO_USER,

who

pid, groupe de processus, user

prio [-20,19]



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: PID PPID USER GRP

`pid_t getpid(void);`

`getpid` retourne l'ID du processus actif

`pid_t getppid(void)`

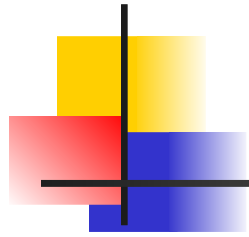
`getppid` retourne le PID du processus parent de celui en cours

`uid_t getuid(void);`

`getuid` retourne l'UID réel du processus en cours.

`gid_t getgid(void);`

`getgid` retourne le GID réel du processus en cours.



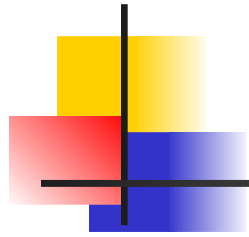
Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: session groupe de processus
`pid_t setsid(void);`

crée une nouvelle session si le processus appelant n'est pas un leader de groupe. Le processus appelant devient le leader du nouveau groupe, et n'a pas de terminal de contrôle. L'ID du groupe de processus et l'ID de session du processus appelant sont fixés à la valeur de PID du processus en cours. Le processus en cours sera le seul dans son groupe et sa session.

Le leader d'un groupe est le processus dont le PID est égal à l'ID du groupe. Pour s'assurer que `setsid` réussira, il faut effectuer un `fork()`, suivi d'un `exit()` pour le père, et le fils appellera `setsid()` (leader d'un seul groupe).





Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: session groupe de processus

`int setpgid(pid_t pid, pid_t pgid);`

setpgid fixe à pgid l'ID du groupe de processus auquel appartient le processus mentionné par pid. Si pid vaut zéro, le PID du processus en cours est utilisé. Si pgid vaut zéro, le PID du processus indiqué par pid est utilisé.

`pid_t getpgid(pid_t pid);`

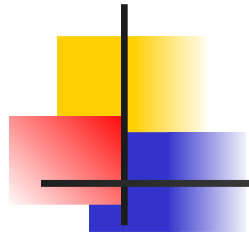
getpgid renvoie l'ID du groupe de processus auquel appartient le processus indiqué par pid. Si pid vaut zéro, le PID du processus en cours est utilisé.

Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: session groupe de processus

```
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>

int main() {
    printf("%u%u\n", getpid(), getpgrp()); // 501 500
    if (fork() == 0) {
        printf("%u%u\n", getpid(), getpgrp()); // 502 500
        // cree une nouvelle session
        pid_t sid = setsid();
        printf("%u\n", sid); // 502
        printf("%u%u\n", getpid(), getpgrp()); // 502 502
    }
    exit(0);
}
```



Concurrence/appels système Unix

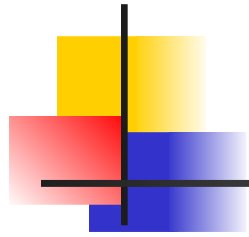
Les appels système UNIX: kill

```
int kill(pid_t pid, int sig);
```

Si pid est positif, le signal sig est envoyé au processus pid.

Si pid vaut zéro, alors le signal sig est envoyé à tous les processus appartenant au même groupe que le processus appelant.

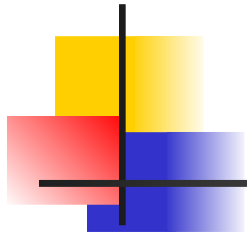
Si pid est négatif, alors le signal sig est envoyé à tous les processus du groupe -pid.



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: kill

```
#define SIGINT      2  /* CTRL C
#define SIGQUIT    3  /* (*) quit, CTRL \ */
#define SIGKILL     9  /* kill  kill -9 */
#define SIGUSR1    30  /* user defined signal 1 */
#define SIGUSR2    31  /* user defined signal 2 */
```



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: `waitpid`

```
pid_t waitpid(pid_t pid, int *status, int  
options);
```

`pid`

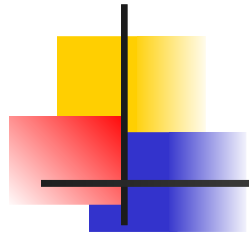
-1 attendre la fin de n'importe quel fils.

C'est le même comportement que `wait`.

> 0 attendre la fin du processus numéro `pid`.

0 attendre la fin de n'importe quel
processus fils du même groupe que
l'appelant.

< -1 attendre la fin de n'importe quel
processus fils appartenant à un groupe de
processus d'ID `pid`.



Concurrence/appels système Unix

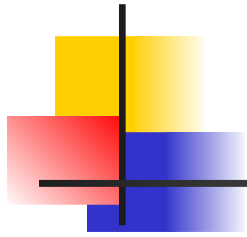
Les appels système UNIX: waitpid

option :

WNOHANG ne pas bloquer si aucun fils ne s'est terminé (test).

WUNTRACED

**Changement d'état pour un fils. Pas forcément arrêté
recevoir l'information concernant également les
fils bloqués si on ne l'a pas encore reçue.**



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: waitpid

traitement sur le status

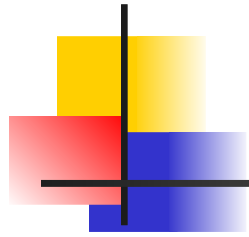
WIFEXITED WEXITSTATUS WIFSIGNALED WTERMSIG

WIFSTOPPED(status)

indique que le fils est actuellement arrêté. Cette macro n'a de sens que si l'on a effectué l'appel avec l'option WUNTRACED

WSTOPSIG(status)

donne le nombre de signaux qui ont causé l'arrêt du fils. Cette macro ne peut être évaluée que si WIFSTOPPED est non nul.



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: waitpid

```
int main () {
    int pid;int status;
    if((pid=fork())==0) { dcodeFils(); exit(0) };
    while(1) { //code du père
        waitpid(pid,&status,WUNTRACED); // modif etat

        if (WIFEXITED(status))
            {printf("%u\n",WEXITSTATUS(status));exit(0) };
        if (WIFSIGNALED(status))
            {printf("%u\n ",WTERMSIG(status));exit(1) ;
        if (WIFSTOPPED(status))
            printf( "%u\n ",WSTOPSIG(status)) ;
        }
    }
}
```



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: EUSER EGRP

Un processus peut changer de propriétaire USER ou de groupe GRP au cours de son exécution (effectif EUSER EGRP) pour avoir de droits particulier

`uid_t geteuid(void);`

geteuid retourne l'UID effectif du processus en cours.

`gid_t getegid(void);`

getegid retourne le GID effectif du processus en cours.

`int seteuid(uid_t euid);`

fixe l'UID effectif du processus

`int setegid(gid_t egid);`

fixe l'GID effectif du processus





Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: EUSER EGRP

```
// su.c
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <pwd.h>
int main(int argc, char *argv[]) {
    struct passwd *ps;
    char * user = argv[1];
    if (argc == 1) {
        fprintf(stderr, "usage su [-] user");
        exit(1);
    }
    if (argc == 3) user = argv[2];
```



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: EUSER EGRP

```
// determine uid a partir du nom symbolique
if (! (ps=getpwnam(user))) {
    fprintf(stderr, "utilisateur inconnu sur\
        cette machine  %s \n", user);
    exit (1);
}
if ((ps->pw_uid)<=100) { // securite
    printf("Acces interdit  %s \n", user);
    exit(1);
}
```



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: EUSER EGRP

```
// change le gid effectif
if (setegid(ps->pw_gid) != 0) {
    fprintf(stderr, "error setgid");
    exit (1);
}

// change l'uid effectif
if (seteuid(ps->pw_uid) != 0) {
    fprintf(stderr, "error seteuid");
    exit (1);
}
```



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: EUSER EGRP

```
if (argc == 2)
    execl("/bin/csh", "/bin/csh", NULL);
else
    execl("/bin/csh", "/bin/csh", "-f", NULL);
fprintf(stderr, "echec du execl\n");
} //main
```



Concurrence/appels système Unix

Les appels système UNIX: EUSER EGRP

```
> gcc -o su su.c
```

Il faut que le programme appartienne à root et que le setuid et setgid soient mis.

```
> chmod 6755 su
```

Il faut être root pour exécuter les appels
setuid(ps->pw_uid) et setgid(ps->pw_gid))

```
> dupont> su durant
```

```
durant>
```

Après cela un utilisateur peut exécuter le programme su, il est root effectif avec le chmod et peut donc effectuer les setuid