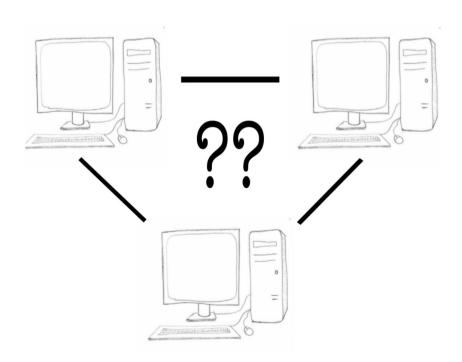
PROGRAMMATION RÉSEAU

Arnaud Sangnier

sangnier@irif.fr

La concurrence en C



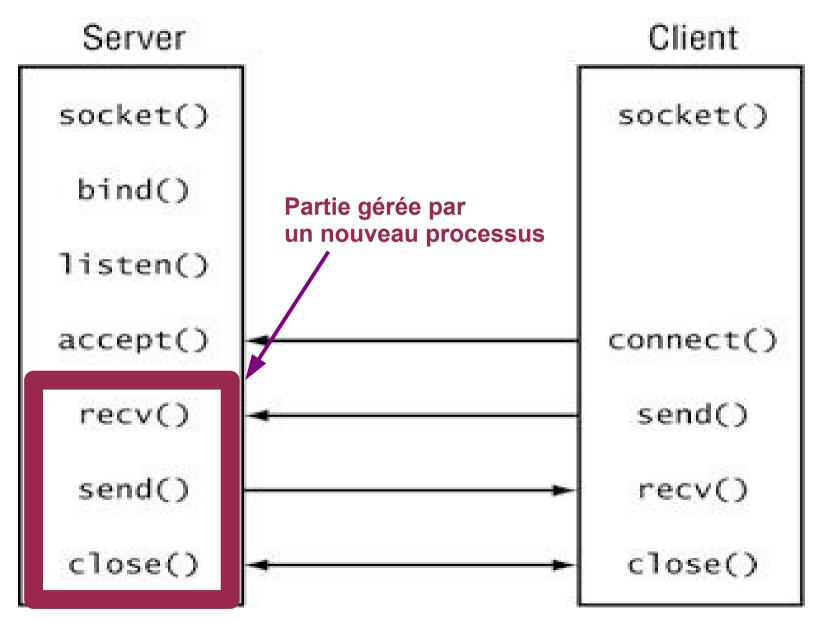
Exemple de serveur en C

```
int main() {
  int sock=socket(PF INET,SOCK STREAM,0);
  struct sockaddr in address sock;
  address sock.sin family=AF INET;
  address sock.sin port=htons(4242);
  address sock.sin addr.s addr=htonl(INADDR ANY);
  int r=bind(sock,(struct sockaddr *)&address sock,sizeof(struct sockaddr in));
  if(r==0){
    r=listen(sock,0);
    while(1){
      struct sockaddr in caller;
      socklen t size=sizeof(caller);
      int sock2=accept(sock,(struct sockaddr *)&caller,&size);
      if(sock2>=0){
        char *mess="Yeah!\n";
        write(sock2,mess,strlen(mess)*sizeof(char));
        char buff[100];
        int recu=read(sock2,buff,99*sizeof(char));
       buff[recu]='\0';
        printf("Message recu : %s\n",buff);
        close(sock2);
  return 0:
```

Problème du serveur séquentiel

- Le serveur précédent ne peut pas accepter plusieurs connexions simultanées
- Si il est en train de communiquer avec un client, un autre client qui fait connect sera mise en attente
- Comment éviter cela :
 - Faire un serveur concurrent
 - À chaque accept, créer un nouveau processus ou thread qui gère la communication
 - Comme en Java, il faudra faire attention
 - aux données partagées entre les différents threads
 - à comment on gère l'ouverture et la fermeture de socket

Schéma Client-Serveur en C



À propos des processus

- Un processus est un programme (de nature statique) en cours d'exécution (de nature dynamique
 - son exécution nécessite un environnement
 - espace d'adressage
 - objets entrées/sorties (par exemple sortie standard et entrée standard)
- Plusieurs processus peuvent s'exécuter sur une même machine de façon quasi-simultanée
 - Si le système d'exploitation est à temps partagé ou multi-tâche
 - Ce même sur une machine mono-processeur
 - Le système d'exploitation est chargé d'allouer les ressources
 - mémoire, temps processeur, entrées/sorties
 - On a l'illusion du parallèlisme

Création d'un nouveau processus

- En C, on peut créer un nouveau processus grâce à la fonction fork :
 - pid_t fork(void);
- Cette fonction :
 - Crée un processus fils
 - Renvoie un identifiant de processus PID
 - On peut tester si on est le processus père ou le processus père grâce au PID renvoyé
 - fork renvoie 0 pour le fils
 - fork renvoie l'identifiant du fils au père
- Autres fonctions utiles :
 - pid_t getpid(void); pour avoir l'id du processus courant
 - pid_t getppid(void); pour avoir l'id du processus père

Création d'un nouveau processus (2)

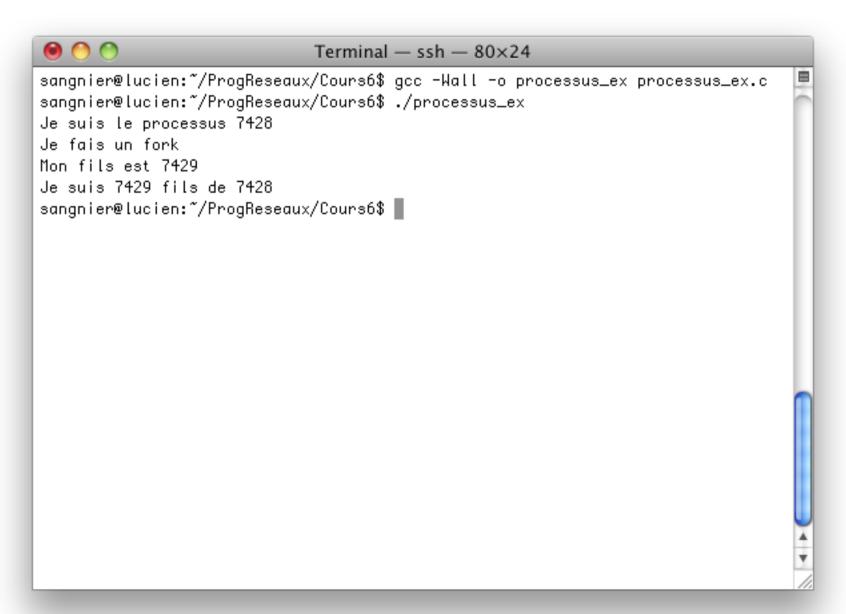
En pratique :

- Tout se passe dans le même code
- On teste le retour de fork pour savoir si on est le père ou le fils
 - if(fork()==0) {...}
- Cela permet de distinguer ensuite les exécutions du processus fils et du père
- Points sur lesquels il faut être attentif
 - Les variables ne sont pas partagées
 - À la création d'un processus fils, l'espace d'adressage du père est copiée

Exemple

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
int main() {
  int id=getpid();
  printf("Je suis le processus %d\n",id);
  printf("Je fais un fork\n");
  int idfork=fork();
  if(idfork==0){
    int idfils=getpid();
    int idpere=getppid();
    printf("Je suis %d fils de %d\n",idfils,idpere);
  } else {
    printf("Mon fils est %d\n",idfork);
    int etat;
    waitpid(idfork, &etat, 0);
  return 0;
```

Résultat



Serveur concurrent avec fork

- Au niveau du serveur, après
 - int sock2=accept(sock,(struct sockaddr *)&caller,&size);
- Le serveur créera un processus fils avec fork
- Le processus fils devra
 - Fermer son descripteur sock
 - Communiquer avec le client via son descripteur sock2
 - Fermer sock2 à la fin de la communication
 - Faire exit pour terminer son exécution
- Le processus père devra
 - Fermer son descripteur sock2
 - Retourner sur l'accept pour attendre une nouvelle connexion
- Vu que les espaces d'adressage sont copiés, si le père ferme son sock2, il ne ferme pas celui du fils

Exemple

```
int main() {
  int sock=socket(PF INET,SOCK STREAM,0);
  struct sockaddr in sockaddress;
  sockaddress.sin family=AF INET;
  sockaddress.sin port=htons(4244);
  sockaddress.sin addr.s addr=htonl(INADDR ANY);
  int r=bind(sock,(struct sockaddr *)&sockaddress,sizeof(struct sockaddr in));
  if(r==0){
    r=listen(sock,0);
    if(r==0){
      struct sockaddr in caller;
      socklen t si=sizeof(caller);
      while(1){
        int sock2=accept(sock,(struct sockaddr *)&caller,&si);
        if(sock2>=0){
          int idfork=fork();
          if(idfork==0){
            close(sock);
            /*Code de communication*/
            close(sock2);
            exit(0)1
          else{
            close(sock2);
  return 0;
```

Exemple (2)

```
int main() {
  int sock=socket(PF INET,SOCK STREAM,0);
  struct sockaddr in address sock;
  address sock.sin family=AF INET;
  address sock.sin port=htons(4245);
  address sock.sin addr.s addr=htonl(INADDR ANY);
  int r=bind(sock,(struct sockaddr *)&address sock,sizeof(struct sockaddr in));
  if(r==0){
    r=listen(sock,0);
    if(r==0){
    while(1){
      struct sockaddr in caller;
      socklen t size=sizeof(caller);
      int sock2=accept(sock,(struct sockaddr *)&caller,&size);
      if(sock2>=0){
        int idfork=fork();
        if(idfork==0){
          close(sock);
          printf("Port de l'appelant: %d\n",ntohs(caller.sin port));
          printf("Adresse de l'appelant: %s\n",inet ntoa(caller.sin addr));
          close(sock2);
          exit(0);
        else{
          close(sock2);
  return 0;
```

Problème avec le fork

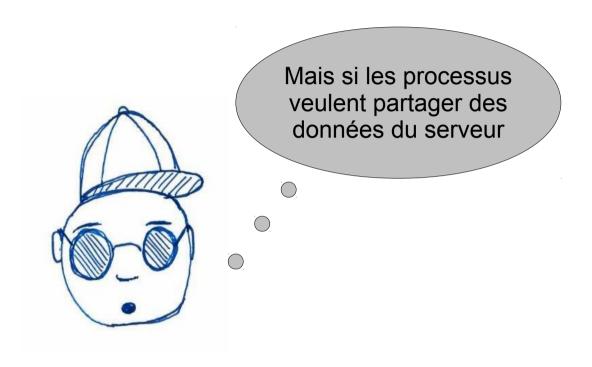
```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
#include <unistd.h>
int main(){
 int pid = fork();
 int x=0;
 if ( pid == 0 ) {
    x=25;
   printf("Valeur de x pour le fils:%d\n",x);
   printf("fin du processus fils\n");
 else {
   while (x!=25) {
      sleep(2);
     printf("Valeur de x pour le pere %d\n",x);
     printf("fin du processus pere\n");
 return 0;
```

Résultat

```
bash-3.2$ ./prob_fork
Valeur de x pour le fils:25
fin du processus fils
Valeur de x pour le pere 0
Dash-3.2$
```

- La variable x du père n'est pas la même que la variable x du fils
- Quand le fils met son x à 25 le père ne le voit pas
- Le père reste donc bloquer dans sa boucle et la valeur de sa variable x reste inchangée

Partage de variables



Comme en Java, en C on peut avoir des processus légers (threads)

Threads vs Processus

- Un thread est un fil d'exécution dans un programme, qui est lui même exécuté par un processus
- Un processus peut avoir plusieurs threads
 - Il est alors multi-threadé
 - Au minimum il y a un thread
- Chaque fil d'exécution est distinct des autres et a pour attributs
 - Un point courant d'exécution (pointeur d'intstruction) ou PC (Program Counter))
 - Une pile d'exécution (stack)
- Les threads sont plus difficiles à programmer en C MAIS :
 - Implémentation plus efficace
 - Partage des données plus faciles

L'API POSIX

- En C, il existe une librairie classiquement utilisée pour la création et la manipulation de thread. La librairie POSIX
- Pour l'utiliser, il faut faire inclure le bon fichier :
 - #include <pthread.h>
- Mais il faut aussi préciser à la compilation que l'on souhaite utiliser cette librairie avec l'option -pthread
- Par exemple pour compiler un fichier test.c on pourra faire :
 - gcc -pthread -Wall -o test test.c

Création de thread

- Pour créer un thread, on utilise la fonction de création de thread :
 - int pthread_create(
 pthread_t *thread, //On stockera les données du thread créé
 const pthread_attr_t *attr, // Attributs du thread
 void *(*start_routine) (void *), // Fonctions à exécuter
 void *arg); // Arguments de la fonction à exécuter
- En pratique pour les attributs, on mettra NULL pour avoir les attributs par défauts
- Ces attributs permettent par exemple de donner une politique pour l'ordonnancer
- Le code qu'exécutera est donné par la fonction start_routine
- Dès que la fonction pthread_create a fini, le thread est créé et s'exécute

Création de thread en pratique

- On créé une fonction qui contient le code a exécuté par chacun des threads, de signature
 - void *function(void *)
- Si on veut donner des arguments à cette fonction au moment de l'appel de thread
 - on les passe comme dernière argument de la fonction pthread_create
- Il faut parfois attendre la fin d'exécution des thread créé :
 - si le programme principale termine avant, les threads sont détruits
 - on peut utiliser pour cela la fonction
 - int pthread_join(pthread_t thread, void **value_ptr);
 - le deuxième argument est celui créé par pthread_create
 - value_ptr est la valeur renvoyé par le thread en appelant
 - void pthread_exit(void *value_ptr);
 - Attention : un appel à exit fait terminer le processus !!!!

Exemple

On commence par donner le code que va exécuter

```
void *affiche(void * arg) {
    char *s=(char *) arg ;
    printf("Mon message est :%s",s) ;
    return NULL ;
}
```

Ensuite pour créer un thread qui exécute cette fonction, on procède ainsi

```
pthread_t th1;
char *s1="Je suis thread 1\n";
int r1=pthread_create(&th1,NULL,affiche,s1);

pthread_join(th1,NULL);
```

Exemple

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
#include <unistd.h>
void *affiche(void *ptr);
int main(){
  pthread t th1, th2;
  char *s1="Je suis thread 1\n";
  char *s2="Je suis thread 2\n";
 pthread create(&th1,NULL,affiche,s1);
  pthread create(&th2,NULL,affiche,s2);
  pthread join(th1,NULL);
  pthread join(th2,NULL);
  return 0;
void *affiche(void *ptr) {
  char *s=(char *)ptr;
  printf("Mon message est : %s",s);
  return NULL;
```

Exemple avec retour de fonction

```
int main(){
 pthread t th1, th2;
 char *s1="Je suis thread 1\n";
 char *s2="Je suis thread 2\n";
 pthread create(&th1,NULL,affiche,s1);
 pthread create(&th2,NULL,affiche,s2);
 char *r1:
 char *r2;
 pthread join(th1,(void **)&r1);
 pthread join(th2,(void **)&r2);
 printf("%s",r1);
 printf("%s",r2);
 return 0;
void *affiche(void *ptr) {
  char *s=(char *)ptr;
 printf("Mon message est : %s",s);
 char *mess=(char *)malloc(100*sizeof(char));
 strcat(mess,s);
 strcat(mess," Fini\n");
 return mess;
```

Exemple avec pthread_exit

```
int main(){
 pthread t th1, th2;
 char *s1="Je suis thread 1\n";
 char *s2="Je suis thread 2\n";
 pthread create(&th1,NULL,affiche,s1);
 pthread create(&th2,NULL,affiche,s2);
 char *r1:
 char *r2;
 pthread join(th1,(void **)&r1);
 pthread join(th2,(void **)&r2);
 printf("%s",r1);
 printf("%s",r2);
 return 0;
void *affiche(void *ptr) {
 char *s=(char *)ptr;
 printf("Mon message est : %s",s);
 char *mess=(char *)malloc(100*sizeof(char));
 strcat(mess,s);
 strcat(mess," Fini\n");
 pthread exit(mess);
```

Partage de variables



- Soit on met ces variables en variables globales
- Soit on passe leur adresse en argument avec pthread_create

Exemple

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
void *inc(void *ptr);
int a=0;
int main(){
 pthread t th1, th2;
 pthread create(&th1,NULL,inc,NULL);
 pthread create(&th2,NULL,inc,NULL);
 pthread join(th1,NULL);
 pthread join(th2,NULL);
 printf("a vaut %d\n",a);
  return 0;
void *inc(void *ptr) {
 a=a+1;
  return NULL;
```

Retour sur notre serveur concurrent

- Pour programmer le serveur concurrent avec des threads, on va :
 - Créer un thread après chaque accept
 - La fonction qui sera exécuté par chaque thread sera en charge de la communication
 - Il faudra passer en argument de cette fonction, le descripteur de socket
 - En faisant attention à comment on le passe
 - Le thread devra uniquement fermer sa socket de communication lorsque sa conversation avec le client prendra fin
 - Le programme principal qui est censé ne jamais terminé (boucle while(1){...}) n'aura pas besoin de faire des pthread_ join pour attendre la fin d'exécution des thread communiquant avec les clients.

Fonction de communication

```
void *comm(void *arg) {
  int sockcomm=*((int *)arg);
  char *mess="Hi\n";
  write(sockcomm, mess, strlen(mess)*sizeof(char));
  char buff[100];
  int recu=read(sockcomm, buff, 99*sizeof(char));
  buff[recu]='\0';
  printf("Message recu : %s\n", buff);
  close(sockcomm);
  return NULL;
}
```

Exemple serveur

```
int main() {
  int sock=socket(PF INET,SOCK STREAM,0);
  struct sockaddr in sockaddress;
  sockaddress.sin family=AF INET;
  sockaddress.sin port=htons(4244);
  sockaddress.sin addr.s addr=htonl(INADDR ANY);
  int r=bind(sock,(struct sockaddr *)&sockaddress,sizeof(struct
sockaddr in));
  if(r==0){
    r=listen(sock,0);
    if(r==0){
      struct sockaddr in caller;
      socklen t si=sizeof(caller);
      while (1) {
        int sock2=accept(sock,(struct sockaddr *)&caller,&si);
        if(sock2>=0){
          pthread t th;
          pthread create(&th,NULL,comm,&sock2);
  return 0;
```

Mauvais exemple

```
int main() {
  int sock=socket(PF INET,SOCK STREAM,0);
  struct sockaddr in sockaddress;
  sockaddress.sin family=AF INET;
  sockaddress.sin port=htons(4244);
  sockaddress.sin addr.s addr=htonl(INADDR ANY);
  int r=bind(sock,(struct sockaddr *)&sockaddress,sizeof(struct sockaddr in));
  if(r==0){
    r=listen(sock,0);
    if(r==0){
      struct sockaddr in caller;
      socklen t si=sizeof(caller);
                                                    NON !!!!
      int sock2;◀
      while(1){
        sock2=accept(sock,(struct sockaddr *)&caller,&si);
        if(sock2>=0){
          pthread t th;
          pthread create(&th,NULL,comm,&sock2);
    } else {
      printf("Probleme de listen\n");
  } else {
   printf("Probleme de bind\n");
  return 0;
```

Explication

- Dans l'exemple précédent :
 - la variable sock2 sera partagée entre tous les threads de communication
- Si un nouveau client arrive et que le accept est exécuté avant que le thread précédent ait pu stocké la valeur de sock2 concernant sa communication, il y aura des problèmes
- Pour cela il suffit que le client soit lent avant de stocker la valeur de sock2 pour sa communication
- En fait le problème arrive aussi dans l'exemple précédent
- Bonne pratique de programmation : allouez dynamiquement la mémoire pour stocker les descripteurs
- Et bien entendu il faut faire les free correspondant.

Exemple serveur correct

```
int main() {
  int sock=socket(PF INET,SOCK STREAM,0);
  struct sockaddr in sockaddress;
  sockaddress.sin family=AF INET;
  sockaddress.sin port=htons(4245);
  sockaddress.sin addr.s addr=htonl(INADDR ANY);
  int r=bind(sock,(struct sockaddr *)&sockaddress,sizeof(struct
sockaddr in));
  if(r==0){
    r=listen(sock,0);
    if(r==0){
      struct sockaddr in caller;
      socklen t si=sizeof(caller);
      while (1) {
        int *sock2=(int *)malloc(sizeof(int));
        *sock2=accept(sock,(struct sockaddr *)&caller,&si);
        if(*sock2>=0){
          pthread t th;
         pthread create(&th,NULL,comm,sock2);
```

Attention au partage des données

- Les threads s'exécutent en parallèle
- Vous ne pouvez faire aucune hypothèse sur l'ordonnanceur
- Si on n'est pas attentif sur la manipulation des variables partagées, on peut observer des comportements étranges
- Par exemple :
 - Un thread teste si une variable entière est positive avant de la décrémenter
 - Il est interrompu entre le test et la décrémentation
 - Un autre thread met la variable partagée à 0
 - Le premier thread met la variable à -1 ... ce qu'on ne voulait pas

Exemple de partage de données

```
void *inc(void *ptr);
void *dec(void *ptr);
int a=0:
int main(){
 pthread t th1, th2, th3;
 pthread create(&th1,NULL,inc,NULL);
 pthread create(&th2,NULL,dec,NULL);
 pthread create(&th3,NULL,dec,NULL);
 pthread join(th1,NULL);
 pthread join(th2,NULL);
 pthread join(th3,NULL);
                                               Ce code peut
 printf("a vaut %d\n",a);
  return 0:
                                              potentiellement
                                                 afficher -1
void *inc(void *ptr) {
 a=a+1;
 return NULL;
void *dec(void *ptr) {
  if(a>0){
    sleep(1);
    a=a-1:
 return NULL;
```

Comment protéger les données

- L'accès aux données partagées doit donc être protégé
- En Java, on utilisait le mot clef synchronized
- En C, on pourra utiliser des verrous (mutex)
- Le principe est suivant :
 - Un thread qui veut accéder à une donnée partagée demande le verrou
 - Si le verrou est libre, il continue son exécution
 - Si le verrou est pris, il bloque jusqu'à ce que le verrou soit libérer
 - Quand il a fini d'accéder aux variables partagées, il libére le verrou
- Ces verrous sont partagés entre les threads
- Bonne pratique : c'est un thread qui a pris le verrou qui doit le libérer

Les verrous en C

- La librairie POSIX a des verrous de type :
 - pthread_mutex_t verrou;
- La première chose à faire est initialisée le verrou
- Le plus simple consiste à faire :
 - verrou=PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
- Pour prendre le verrou, on utilise la fonction :
 - int pthread_mutex_lock(pthread_mutex_t *mutex);
- Et pour libérer le verrou on utilise :
 - int pthread_mutex_unlock(pthread_mutex_t *mutex);
- Ces deux fonctions renvoient 0 si tout se passe bien

Exemple utilisation de verrou

```
pthread mutex t verrou= PTHREAD MUTEX INITIALIZER;
int a=0:
int main(){
 pthread t th1, th2,th3;
 pthread create(&th1,NULL,inc,NULL);
 pthread create(&th2,NULL,dec,NULL);
 pthread create(&th3,NULL,dec,NULL);
 pthread join(th1,NULL);
 pthread join(th2,NULL);
 pthread join(th3,NULL);
 printf("a vaut %d\n",a);
  return 0:
void *inc(void *ptr) {
 pthread mutex lock(&verrou);
  a=a+1;
 pthread mutex unlock(&verrou);
  return NULL;
void *dec(void *ptr) {
 pthread mutex lock(&verrou);
  if(a>0){
    a=a-1;
 pthread mutex unlock(&verrou);
  return NULL;
```