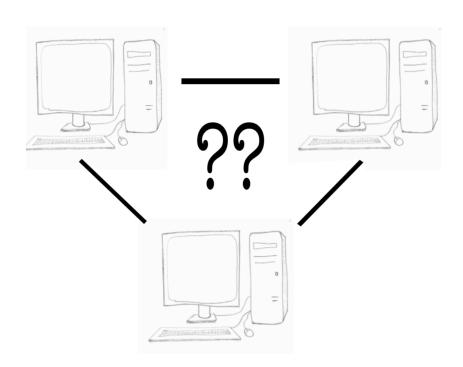
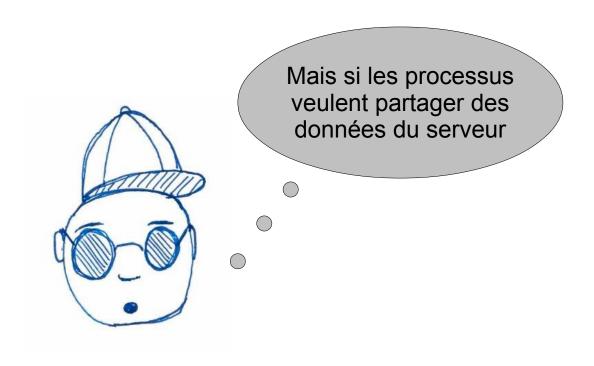
PROGRAMMATION RÉSEAU

Arnaud Sangnier sangnier@irif.fr

La concurrence en C - II



Partage de variables



On va avoir recours à 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);
```

Finalement on peut faire un join pour attendre la fin du processus

```
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;
```

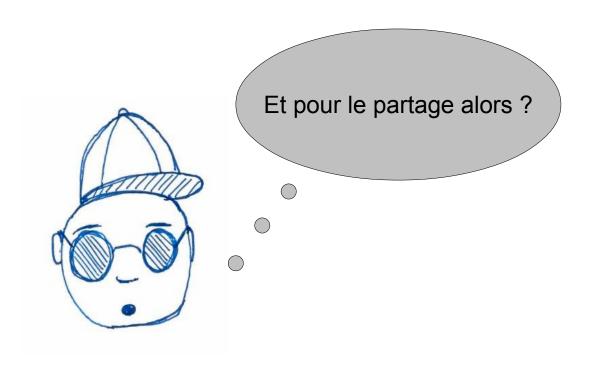
Exemple avec retour de fonction

```
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";
  send(sockcomm, mess, strlen(mess) *sizeof(char), 0);
  char buff[100];
  int recu=recv(sockcomm, buff, 99*sizeof(char), 0);
  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 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);
                                                  NON !!!!
     int sock2 ;
     while(1){
        sock2=accept(sock,(struct sockaddr *)&caller,&si);
        if(sock2>=0){
          pthread t th;
          pthread create(&th,NULL,comm,&sock2);
 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(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 size=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);
  return 0;
```

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);
 printf("a vaut %d\n",a);
                                               Ce code peut
 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 utilise 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;
```