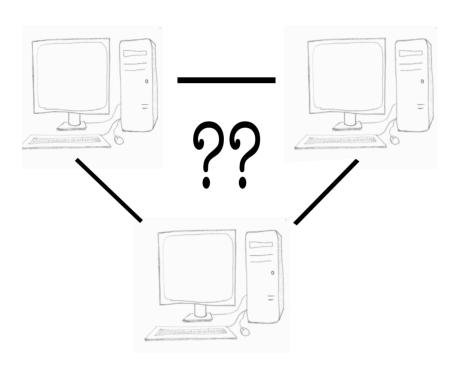
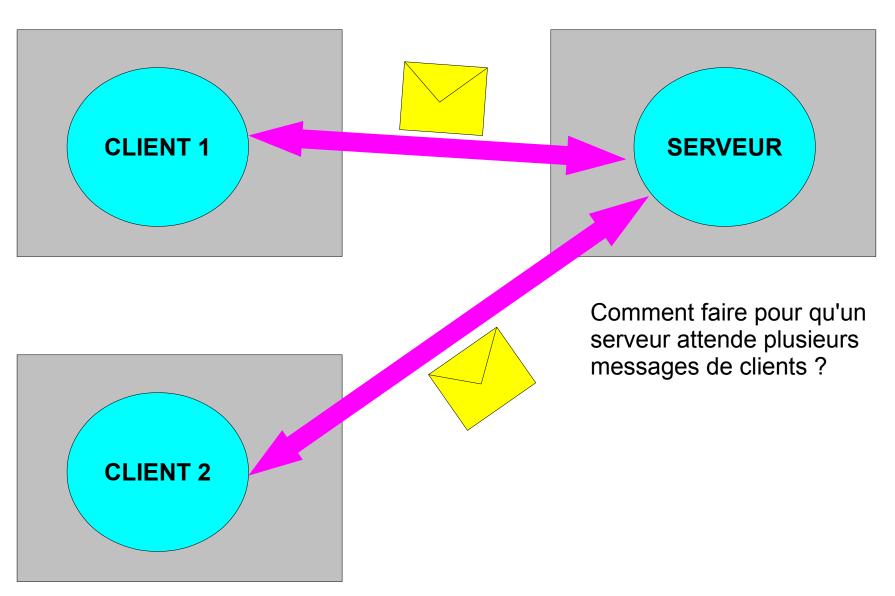
#### PROGRAMMATION RÉSEAU

# Arnaud Sangnier sangnier@irif.fr

#### E/S non bloquantes en C



# Attente multiple



### E/S Bloquantes

- Comme en Java, un programme en C peut aussi bloquer
- Par exemple :
  - Un programme qui fait read et jamais de données n'arrive
- Exemple de fonctions qui bloquent :
  - read(), recv(), recvfrom(), accept()
- En fait, lorsque l'on crée une socket avec socket(), elle est déclarée bloquante par défaut
- Si on veut déclarer une socket comme non bloquante, on peut utiliser la fonction fcntl de la façon suivante :
  - fcntl( sock, F\_SETFL, O\_NONBLOCK)
  - sock ici est la socket
  - F\_SETFL et O\_NONBLOCK dit de mettre la socket en mode non-bloquant

#### Problème

- Prenons un programme qui attend des messages UDP sur deux ports différents et qui les affichent
- Comment savoir sur quel port attendre d'abord les messages
- Si on attend d'abord sur le premier port puis ensuite sur le deuxième port et qu'aucun message n'est envoyé sur le premier port alors on a un problème
- La solution inverse qui consiste à attendre sur le deuxième port d'abord a le même inconvénient

# Quelles solutions ? (1)

- On peut faire une solution multithreadé
- On crée deux threads
  - Le premier thread attend une donnée sur le port 1
  - Le deuxième thread attend une donnée sur le port 2
- Le parallélisme résout ainsi le problème de blocage que l'on avait avant
- Avantages :
  - On sait déjà le faire
- Inconvénients :
  - On repousse le problème à gérer correctement la concurrence

# Exemple - Récepteur

```
void *recoit udp(void *arg) {
  int sock=*((int *)arg);
  char tampon[100];
  while(1){
    int rec=recv(sock, tampon, 100, 0);
    tampon[rec]='\0';
    printf("Message recu : %s\n", tampon);
int main() {
  int sock1=socket(PF INET,SOCK DGRAM,0);
  struct sockaddr in address sock1;
  address sock1.sin family=AF INET;
  address sock1.sin port=htons(5555);
  address sock1.sin addr.s addr=htonl(INADDR ANY);
  int sock2=socket(PF INET,SOCK DGRAM,0);
  struct sockaddr in address sock2;
  address sock2.sin family=AF INET;
  address sock2.sin port=htons(5556);
  address sock2.sin addr.s addr=htonl(INADDR ANY);
  int r=bind(sock1,(struct sockaddr *)&address sock1,sizeof(struct sockaddr in));
  if(r==0){
    int r2=bind(sock2,(struct sockaddr *)&address sock2,sizeof(struct sockaddr in));
    if(r2==0){
      pthread t th1,th2;
      pthread create(&th1,NULL,recoit udp,&sock1);
      pthread create(&th2,NULL,recoit udp,&sock2);
      pthread join(th1,NULL);
      pthread join(th2,NULL);
  return 0;
```

# Exemple - ÉMETTEUR

```
int main(int argc,char *argv[]) {
  if(argc>1){
    int sock=socket(PF INET,SOCK DGRAM,0);
    struct addrinfo *first info;
    struct addrinfo hints;
    memset(&hints, 0, sizeof(struct addrinfo));
    hints.ai family = AF INET;
    hints.ai socktype=SOCK DGRAM;
    int r=getaddrinfo("localhost", argv[1], &hints, &first info);
    if(r==0){
      if(first info!=NULL) {
        struct sockaddr *saddr=first info->ai addr;
        char tampon[100];
        int i=0;
        for(i=0;i<=3;i++){
          strcpy(tampon, "MESSAGE ");
          strcat(tampon, argv[1]);
          strcat(tampon," ");
          char entier[3];
          sprintf(entier, "%d",i);
          strcat(tampon,entier);
          sendto(sock, tampon, strlen(tampon), 0, saddr, (socklen t) sizeof(struct
                               sockaddr in));
          sleep(1);
    close(sock)
  return 0;
```

# Quelles solutions ? (2)

Une autre solution consiste à supprimer la concurrence et à rendre les deux sockets
 UDP sur lesquels on attend les messages non-bloquantes

```
fcntl( sock1, F_SETFL, O_NONBLOCK);
  fcntl( sock2, F_SETFL, O_NONBLOCK);
...
rec1=recv(sock1,tampon,100,0);
printf("Taille de données recues %d\n",rec1);
if(rec1>=0){
  tampon[rec1]='\0';
  printf("Message recu : %s\n",tampon);
}
rec2=recv(sock2,tampon,100,0);
printf("Taille de données recues %d\n",rec2);
if(rec2>=0){
  tampon[rec2]='\0';
  printf("Message recu : %s\n",tampon);
}
```

 Le problème est que lorsque l'on fait fcntl(sock, F\_SETFL, O\_NONBLOCK) et qu'on fait recv sur sock. si il n'y a pas de messages, le recv renvoie -1

# Exemple - Récepteur non satisfaisant

```
int main() {
  int sock1=socket(PF INET,SOCK DGRAM,0);
  struct sockaddr in address sock1;
  address sock1.sin family=AF INET;
  address sock1.sin port=htons(5555);
  address sock1.sin addr.s addr=htonl(INADDR ANY);
  int sock2=socket(PF INET,SOCK DGRAM,0);
  struct sockaddr in address sock2;
  address sock2.sin family=AF INET;
  address sock2.sin port=htons(5556);
  address sock2.sin addr.s addr=htonl(INADDR ANY);
  int r=bind(sock1,(struct sockaddr *) & address sock1, sizeof(struct sockaddr in));
  if(r==0){
    int r2=bind(sock2,(struct sockaddr *)&address sock2,sizeof(struct sockaddr in));
    if(r2==0){
      fcntl( sock1, F SETFL, O NONBLOCK);
      fcntl( sock2, F SETFL, O NONBLOCK);
      char tampon[100];
      int rec1=0;
      int rec2=0;
      while (1) {
        rec1=recv(sock1, tampon, 100, 0);
        printf("Taille de données recues %d\n",rec1);
        if(rec1>=0){
          tampon[rec1]='\0';
          printf("Message recu : %s\n", tampon);
        rec2=recv(sock2,tampon,100,0);
        printf("Taille de données recues %d\n", rec2);
        if(rec2>=0){
          tampon[rec2]='\0';
          printf("Message recu : %s\n", tampon);
  return 0;
```

#### Comment lire au bon moment?

- Dans la solution précédente, le problème est que
  - Effectivement on ne bloque plus
  - MAIS on teste trop souvent si des données sont disponibles
  - On parle d' ATTENTE ACTIVE
- On voudrait pouvoir bloquer si il n'y a aucun message à recevoir et être débloqué dès qu'un message arrive sur l'une des deux sockets
- Comment peut-on faire cela?
  - On va utiliser la fonction select
  - Cette fonction demande au système de réveiller un processus dès qu'une opération sera possible sur un descripteur parmi d'autres
  - Cette fonction permet d'attendre sur tout type de descripteur sockets, tubes, tty etc

#### La fonction select

- int select(int numfds, fd\_set \*readfds, fd\_set \*writefds, fd\_set \*exceptfds, struct timeval \*timeout);
- les fd\_set sont des ensembles de file descriptor
  - numfds est le numéro maximal du file descriptor que l'on souhaite observer plus 1
  - readfds est l'ensemble des descripteurs que l'on observe en lecture
  - writefds est l'ensemble des descripteurs sur lesquels on attend de pouvoir écrire
  - exceptfds est l'ensemble des descripteurs surveiller pour conditions exceptionnelles
  - timeout est un temps maximal d'attente, mis à NULL si on ne veut pas de timout
- Le select est bloquant et renvoie le nombre de descripteurs sur lequel on peut intervenir

# Exemple typique de select

On veut écouter sur deux descripteurs d1 et d2 en lecture en boucle

```
fd set initial;
int fd max=0;
FD ZERO(&initial);
FD SET(d1,&initial);
fd max=maximum(fd max,d1); //on suppose qu'il y a une fonction maximum
FD SET(d2, &initial);
fd max=maximum(fd max,d2);
while(1){
  fd set rdfs; //on initialisera a chaque tour cet ensemle
 FD COPY(&initial, &rdfs);
  int res=select(fd max+1, &rdfs, NULL, NULL, NULL) ;
 while(res>0) {
    if(FD ISSET(d1,&rdfs)){ ...; res--;}
    if(FD ISSET(d2,&rdfs)){ ...; res--;}
```

# Que faut-il faire pour utiliser select

- Il faut se rappeler du descripteur maximal que l'on manipule
- Il faut créer les ensembles de file descriptor à donner en argument
- Comment manipuler les file descriptor :
  - FD\_SET(int fd, fd\_set \*set); Ajoute fd à l'ensemble
  - FD\_CLR(int fd, fd\_set \*set); Enlève fd de l'ensemble
  - FD\_ISSET(int fd, fd\_set \*set); Renvoie vraie si fd est dans l'ensemble.
  - FD\_ZERO(fd\_set \*set); Efface tous les éléments de l'ensemble
  - FD\_COPY(fd\_set \*orig, fd\_set \*copy); Copie orig dans copy
- Quand select termine, il renvoie le nombre de descripteurs sur lesquels les opérations ont été réalisées
- Les fd\_set ont été modifiées !!!!!! Seuls les descripteurs 'disponibles' sont restées, on peut donc tester avec FD\_ISSET qui est disponible
- Il faut réinitialiser les fd\_set pour un prochain appel à select

# À propos du timeout

- select n'est pas nécessairement complètement bloquant
- Comme on l'a vu on peut proposer un timeout dans le dernier argument
- Dans ce cas, soit select termine car il y a un événement soit parce que le temps d'attente à dépasser le timeout
- Le timeout est de type struct timeval \*timeout

```
struct timeval {
    int tv_sec; // seconds
    int tv_usec; // microseconds };
```

- Exemple simple :
  - Programme qui attend que l'on tape un caractère au clavier et si on ne le tape au bout de 2,5 seconds s'arrête

# Exemple

```
int main(void)
{
    struct timeval tv:
    fd set initial;
    int ret=0;
    tv.tv sec = 2;
    tv.tv usec = 500000;
    FD ZERO(&initial);
    FD SET (STDIN FILENO, &initial);
    char mess[2];
    while(1){
      fd set rfds;
      FD COPY(&initial, &rfds);
      ret=select(STDIN FILENO+1, &rfds, NULL, NULL, &tv);
      printf("Valeur de retour de select : %d\n",ret);
      if (FD ISSET(STDIN FILENO, &rfds)){
        printf("On appuie sur une touche\n");
        read(STDIN FILENO, mess, 1);
        mess[1]='\sqrt{0}';
        printf("Touche %s\n", mess);
      } else {
        printf("Timed out.\n");
        return 0;
    return 0;
```

# Retour sur notre récepteur

```
int main() {
  int sock1=socket(PF INET, SOCK DGRAM, 0);
  struct sockaddr in address sock1;
  address sock1.sin family=AF INET;
  address sock1.sin port=htons(5555);
  address sock1.sin addr.s addr=htonl(INADDR ANY);
  int sock2=socket(PF INET,SOCK DGRAM,0);
  struct sockaddr in address sock2;
  address sock2.sin family=AF INET;
  address sock2.sin port=htons(5556);
  address sock2.sin addr.s addr=htonl(INADDR ANY);
  int r=bind(sock1,(struct sockaddr *) &address sock1, sizeof(struct sockaddr in));
  if(r==0){
    int r2=bind(sock2,(struct sockaddr *)&address sock2,sizeof(struct
sockaddr in));
    if(r2==0){
      fcntl( sock1, F SETFL, O NONBLOCK);
      fcntl( sock2, F SETFL, O NONBLOCK);
      fd set initial;
      int fd max=0;
      FD ZERO(&initial);
      FD SET(sock1,&initial);
      if(fd max<sock1) {fd max=sock1;}</pre>
      FD SET(sock2,&initial);
      if(fd max<sock2) {fd max=sock2;}</pre>
```

# Retour sur notre récepteur

```
char tampon[100];
    int rec1=0;
    int rec2=0;
    while(1){
      fd set rdfs;
      FD COPY(&initial, &rdfs);
      int ret=select(fd max+1, &rdfs, NULL, NULL);
      while(ret>0) {
        if(FD ISSET(sock1,&rdfs)){
          rec1=recv(sock1, tampon, 100, 0);
          printf("Taille de données recues %d\n", rec1);
          if(rec1>=0){
            tampon[rec1]='\0';
            printf("Message recu : %s\n", tampon);
          ret--;
        if(FD ISSET(sock2,&rdfs)){
          rec2=recv(sock2,tampon,100,0);
          printf("Taille de données recues %d\n", rec2);
          if(rec2>=0){
            tampon[rec2]='\0';
            printf("Message recu : %s\n", tampon);
          ret--;
return 0;
```

# Autre méthode que select

- Il existe une autre fonction pour mettre en attente des processus sur différents descripteurs
- La fonction poll
- La structure est différente du select
- Alors que select manipuler un champ de bits (les fd\_set) mis à 0 ou 1 selon si on voulait suivre on non le descripteur associé
- On fournit à la fonction poll un tableau de structure à suivre
- int poll(struct pollfd \*ufds, unsigned int nfds, int timeout);
  - ufds est un tableau de struct pollfd
  - nfds est est la taille du tableau

# Structure manipulée par poll

struct pollfd {
 int fd; //le descripteur
 short events; / l'événement qui nous intéresse
 short revents; //l'événement quand poll retourne};

- Les événements possibles sont :
  - POLLIN : lecture ou accept
  - POLLOUT : écriture
  - POLLPRI : lecture prioritaire
  - POLLHUP: déconnexion
  - POLLERR: erreur

# Retour sur notre récepteur

```
int main() {
  int sock1=socket(PF INET,SOCK DGRAM,0);
  struct sockaddr in address sock1;
  address sock1.sin family=AF INET;
  address sock1.sin port=htons(5555);
  address sock1.sin addr.s addr=htonl(INADDR ANY);
  int sock2=socket(PF INET,SOCK DGRAM,0);
  struct sockaddr in address sock2;
  address sock2.sin family=AF INET;
  address sock2.sin port=htons(5556);
  address sock2.sin addr.s addr=htonl(INADDR ANY);
  int r=bind(sock1,(struct sockaddr *) &address sock1, sizeof(struct sockaddr in));
  if(r==0){
    int r2=bind(sock2,(struct sockaddr *)&address sock2,sizeof(struct
sockaddr in));
    if(r2==0){
      fcntl( sock1, F SETFL, O NONBLOCK);
      fcntl( sock2, F SETFL, O NONBLOCK);
      struct pollfd p[2];
     p[0].fd=sock1;
     p[0].events=POLLIN;
     p[1].fd=sock2;
     p[1].events=POLLIN;
```

# Retour sur notre récepteur

```
char tampon[100];
    int rec1=0;
    int i;
    while(1){
      int ret=poll(p,2,-1);
      if(ret>0){
        for(i=0;i<2;i++){
          if(p[i].revents==POLLIN){
            rec1=recv(p[i].fd, tampon, 100, 0);
            printf("Taille de données recues %d\n", rec1);
            if(rec1>=0){
              tampon[rec1]='\0';
              printf("Message recu : %s\n",tampon);
return 0;
```