ネットワークコンピューティング 第5回

中山 雅哉 (m.nakayama@m.cnl.t.u-tokyo.ac.jp) 関谷 勇司 (sekiya@nc.u-tokyo.ac.jp)

授業に関する情報

- 授業スライド、連絡事項、課題等に関する連絡
 - Web
 - http://lecture.sekiya-lab.info/
 - Mail
 - lecture@sekiya-lab.info
- 授業用ログインノード
 - login1.sekiya-lab.info
 - login2.sekiya-lab.info
 - ともに外部から ssh で login できる Linux マシン

課題1(クライアントプログラム)

- daytime client を作成する(〆切 2018/05/09)
 - 引数でアドレスを取れるようにする
 - エラー処理をきちんとする
 - IPv4 だけではなく IPv6 にも対応する
- 提出されたレポートの概要
 - IPv4 用プログラムと IPv6用プログラムを別に作成
 - IPv4 アドレスも IPv6 アドレスも引数にできるプログラム
 - IP アドレスを引数にしたプログラム
 - (まだ説明していない)名前解決機構を使ったプログラム
- 提出された方には受領メールを送信しました

daytime プログラム例 (エラー処理なし)

• IPv4用

```
int main(int argc, char **argv) {
  int sockfd, n;
  char recvline[MAXLINE+1];
  struct sockaddr_in servaddr4;

  sockfd = socket(AF_INET, SOCK_STREMA,0));
  memset(&servaddr4,0,sizeof(servaddr4));
  servaddr4.sin_family = AF_INET;
  servaddr4.sin_port = htons(13);
  inet_pton(AF_INET, argv[1], &servaddr4.sin_addr);
  connect(sockfd, (SA *) &servaddr4, sizeof(servaddr4);

while ((n = read(sockfd, recyline, MAXLINE)) > 0.) {
```

```
while ((n = read(sockfd, recvline, MAXLINE)) > 0 ) {
  recvline[n] = '¥0';
  fputs(recvline, stdout);
}
close(sockfd);
```

• IPv6用

```
int main(int argc, char **argv) {
 int sockfd, n;
 char recyline[MAXLINE+1]:
 struct sockaddr in6 servaddr6;
 sockfd = socket(AF INET6, SOCK STREMA,0));
 memset(&servaddr6.0.sizeof(servaddr6)):
 servaddr6.sin6 family = AF INET6;
 servaddr6.sin6 port = htons(13);
 inet pton(AF INET6, argv[1], &servaddr6.sin6 addr);
 connect(sockfd, (SA *) &servaddr6, sizeof(servaddr6);
 while ((n = read(sockfd, recvline, MAXLINE)) > 0) {
  recvline[n] = '¥0':
  fputs(recyline, stdout):
 close(sockfd):
```

IPv4と IPv6 で異なるのは通信の確立までの処理のみ

daytime プログラム例 (エラー処理なし)

IPv4/IPv6両用

```
perror("inet pton"):
int main(int argc. char **argv) {
 int sockfd. n:
 char recyline[MAXLINE+1]:
                                                                  while ((n = read(sockfd, recvline, MAXLINE)) > 0 ) {
 struct sockaddr in servaddr4;
                                                                   recvline[n] = '\u04e40':
 struct sockaddr in6 servaddr6:
                                                                   fputs(recyline, stdout):
 memset(&servaddr4.0.sizeof(servaddr4)):
                                                                  close(sockfd);
 memset(&servaddr6,0,sizeof(servaddr6));
 if (inet pton(AF INET,argv[1],&servaddr4.sin addr) > 0) {
   sockfd = socket(AF INET, SOCK STREMA,0));
   servaddr4.sin family = AF INET:
   servaddr4.sin port = htons(13);
   connect(sockfd, (SA *) &servaddr4, sizeof(servaddr4);
 else if (inet pton(AF INET6,argv[1],&servaddr6.sin6 addr) > 0)
   sockfd = socket(AF INET6, SOCK STREMA,0));
   servaddr6.sin6 family = AF INET6;
   servaddr6.sin6 port = htons(13);
   connect(sockfd, (SA *) &servaddr6, sizeof(servaddr6):
  else
```

他のクライアントプログラム例(echo)

- daytime プログラムの実質的な処理部分
 - (サーバと接続した)sockfd からデータを読み込んで、その内容を標準 出力に出力する処理

```
while ((n = read(sockfd, recvline, MAXLINE)) > 0 ) {
    recvline[n] = '\footnote{0}';
    fputs(recvline, stdout);
}
```

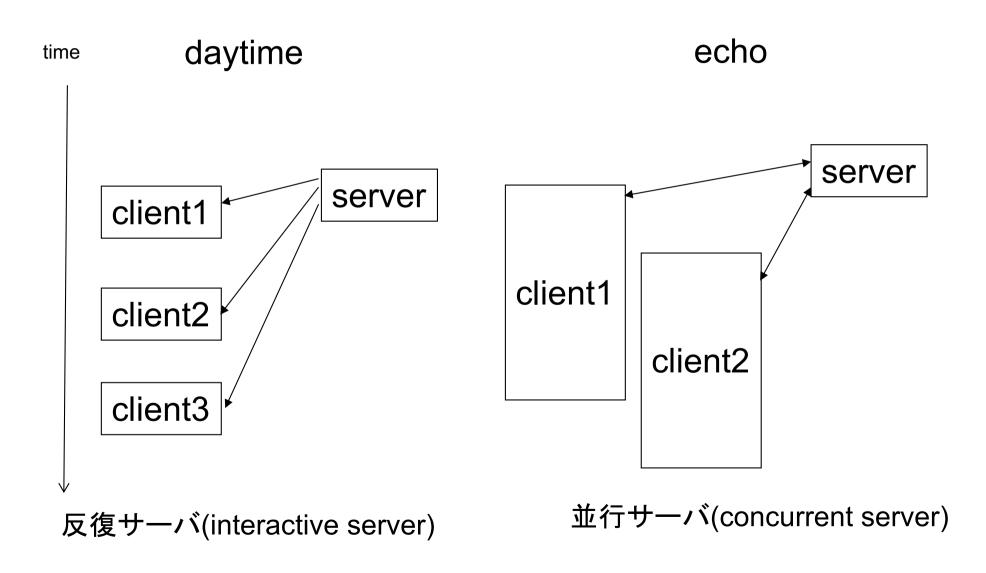
- echo プログラムの実質的な処理部分
 - キーボードから読み込んだデータを、(サーバと接続した)sockfd に書き込んだ後、sockfd からデータを読み込んで、その内容を標準出力に出力する処理

```
while (fgets(sendline, MAXLINE, stdin) != NULL) {
    write(sockfd, sendline, strlen(sendline));
    n = read(sockfd, recvline, MAXLINE);
    recvline[n] = '\footnote{0}';
    fputs(recvline, stdout);
}
```

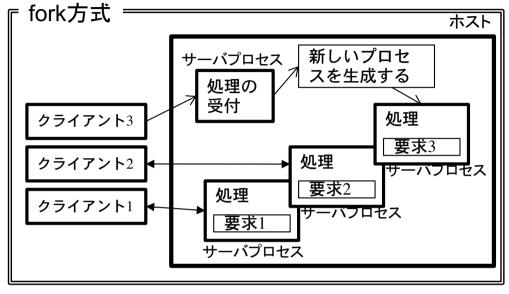
サーバプログラミング

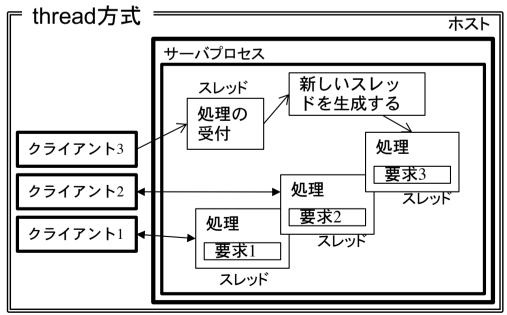
- 反復サーバ (interactive server)
 - 複数のクライアントからの要求を順次処理するサーバ
 - daytime などの簡潔な応答サービスで利用される
 - 同時に多数のクライアントから要求がある場合、応答が待たされる ことがある
- 並行サーバ (concurrent server)
 - 複数のクライアントからの要求を並行処理するサーバ
 - echo など長時間の応答サービスで利用される
 - 同時に多数のクライアントから要求があっても、応答が待たされる ことはない

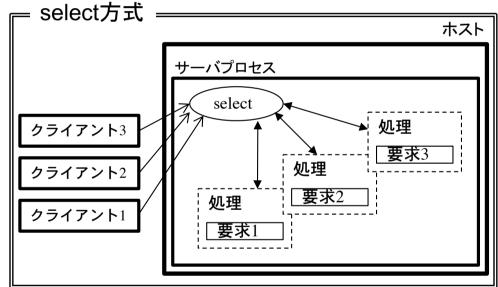
daytime server / echo server



並行サーバの構成方法







並行サーバの作り方(fork編)

・サンプルコード

```
pid t pid;
      listenfd, connfd;
Int
listenfd = socket( ... );
bind(listenfd, ...);
listen(listenfd, LISTENQ);
for (;;) {
    connfd = accept(listenfd, ....);
    if ((pid = fork()) == 0)
      close(listenfd); doit (connfd);
      close(connfd); exit(0);
    close(connfd);
```

• fork() について

```
#include <unistd.h>

pid_t fork(void)

戻り値: 子プロセスなら 0

親プロセスなら子プロセスの PID
エラーなら -1
```

・プロセスの確認方法

```
% ps -l
```

並行サーバの作り方(thread編)

・サンプルコード

```
static void *doit(void *connfd)
    pthread detach(pthread self());
    do task((int) connfd);
    close((int) connfd);
    return(NULL);
int main()
    int I connfd;
    pthread t tid;
    socket(...); bind(...); listen(...);
    for (;;) {
       connfd = accpet(...);
       pthread create(&tid, NULL, &doit, (void)connfd);
```

pthread_create()について

#include <pthread.h>

```
int pthread_create(pthread_t *restrict thread,
    const pthread_attr_t *restrict att,
    void *(*start_routine)(void *),
    void *restrict arg)
```

戻り値: thread が生成できたら 0 thread が生成できない時はエラー値

並行サーバの作り方(select編)

• サンプルコード

```
for (i=0; I < FD SETSIZE; i++)
    client[i] = -1;
FD ZERO(&allset):
FD SET(listenfd);
for (;;) {
    rset = allset:
    nready = select(maxfd+1, &rset, NULL, NULL, NULL);
    if (FD ISSET(listenfd, &rset)) {
       connfd = accept(...);
       client[x] = connfd;
       FD SET(connfd, &allset);
    for (i=0; I \le maxi; i++)
       if (FD ISSET(client[i], &rset) {
         n = read(client[i], buff, sizeof(buff);
       } else {
         write(client[i], buff, n);
```

select() について

#include <sys/select.h>

int select(int nfds,
 fd_set *restrict readfds,
 fd_set *restrict writefds,
 fd_set *restrict errorfds,
 struct timeval *restrict timeout);

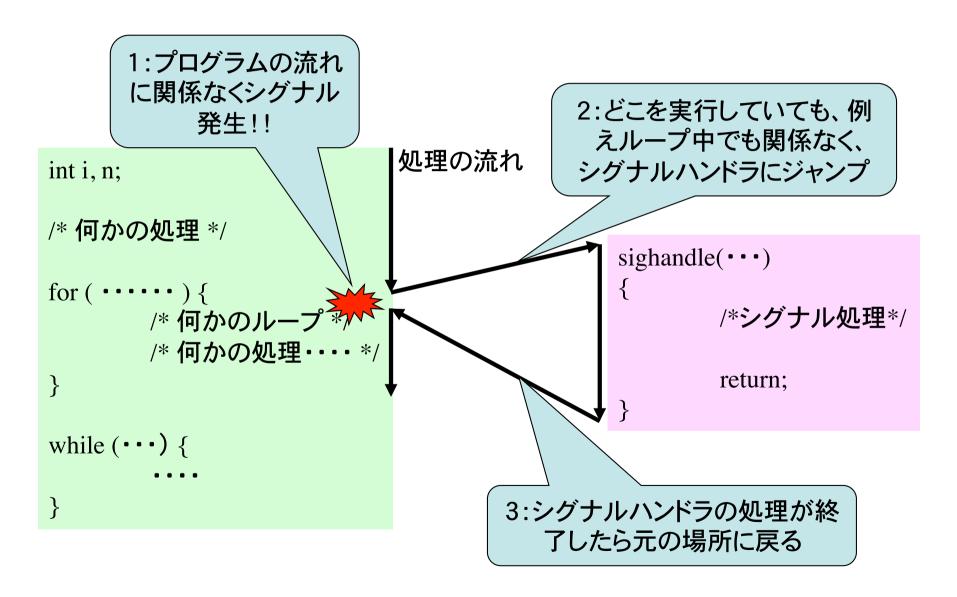
戻り値: ready descriptor の総数 エラーの時は、1

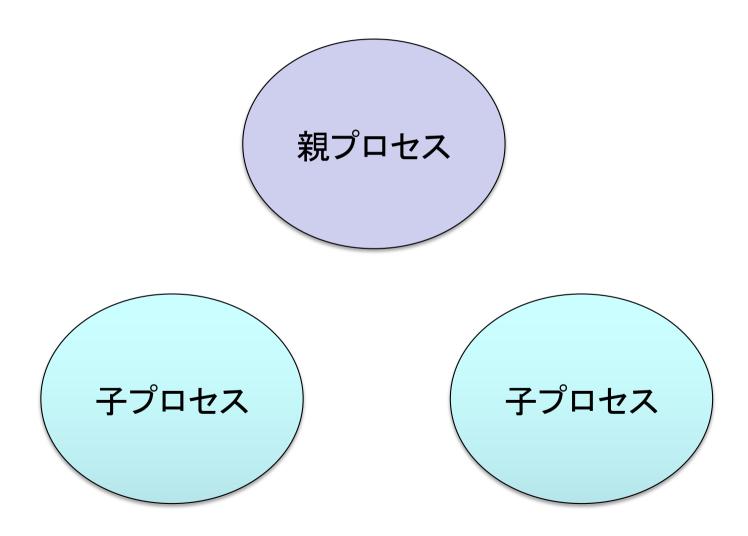
FORK

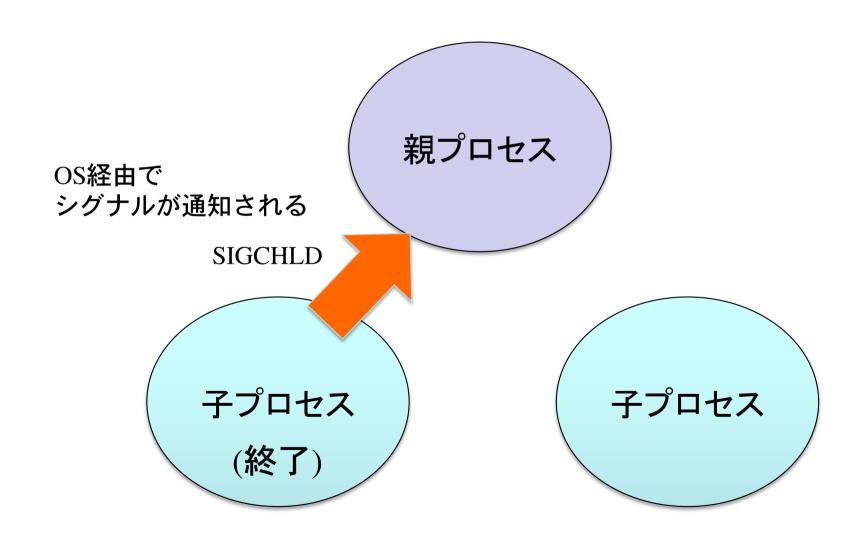
fork()を用いたサーバプログラミング

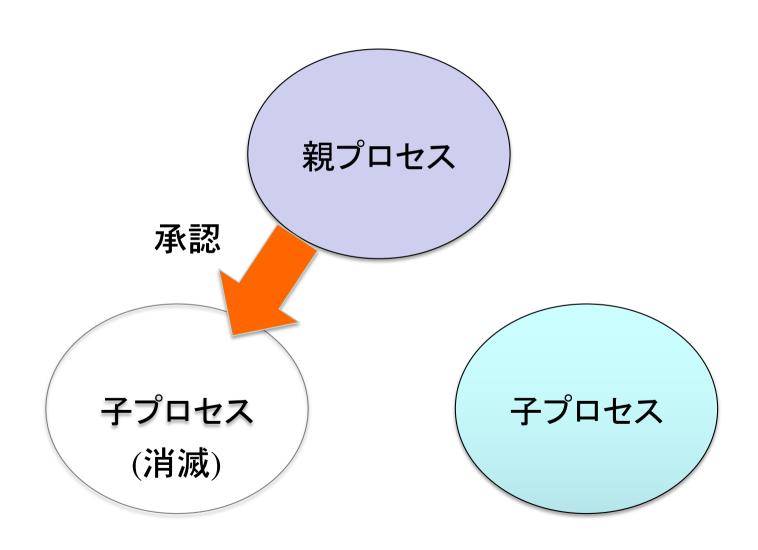
- 第4回(2018/05/10)資料を参照のこと
- fork() を利用した並行サーバの注意点
 - 子プロセスが終了すると「どのような終了状況だったか」が 親プロセスに伝えられる
 - システムが親プロセスに通知
 - シグナルを利用
 - 親プロセスは子プロセスの終了状況を見届けなければならない
 - 子プロセスが終了し、終了状態を受け取らないで親プロセスが(異常)終了すると、ゾンビプロセスがいつまでも残ることになる

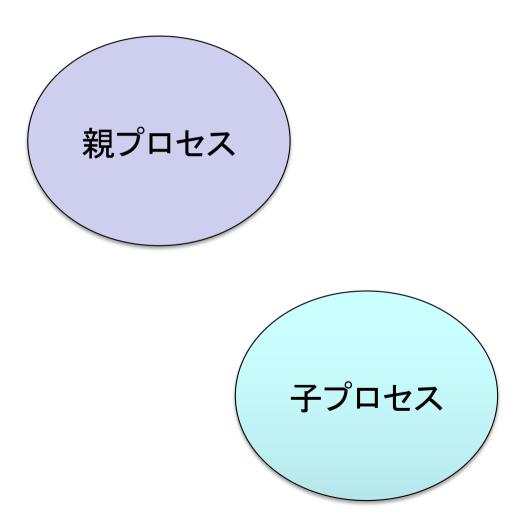
シグナルハンドラ





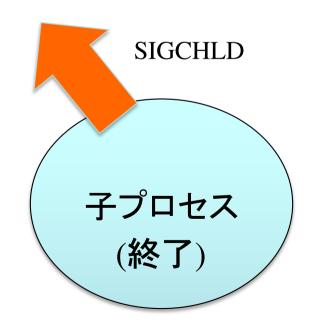












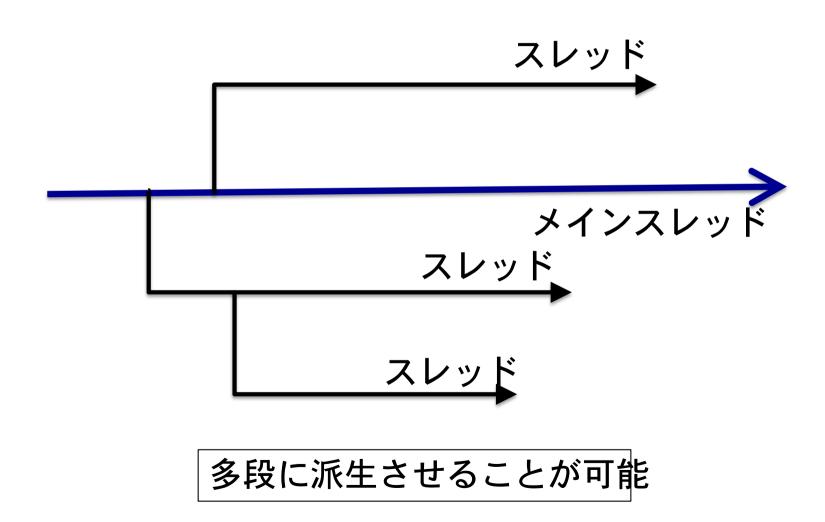


THREAD

Thread を利用したサーバプログラミング

- Listen ソケットを生成
- accept() したらソケットを引数として thread を生成
 - クライアントとの通信は生成された thread が担当
- メインスレッドは再び accept() で待機

Thread の概念



pthread_create()

返り値: スレッドの生成に成功 0

スレッドの生成に失敗 0以外

gcc では、コンパイル時に -lpthread の指定が必要

pthread_detach()

#include <pthread.h>

int pthread_detach(pthread_t thread);

スレッドに割り当てられているリソースが終了時に回収 可能であることをシステムに知らせる

返り値: 成功 0

失敗 0以外

pthread_join()

#include <pthread.h>

int pthread_join(pthread_t thread, void **value);

メインスレッドで生成したスレッドの終了を待ち終了状態の通知を受ける

返り値: 成功0

失敗 0以外

thread の使い方(1)

```
acc = accept(soc, (struct sockaddr *)&from, &len);
if (acc == -1) {
  if (errno != EINTR) {
      perror("accept");
} else {
  /* スレッド生成 */
   if (pthread_create(&thread_id, NULL, send_recv_thread, (void *) acc) != 0) {
      perror("pthread create");
```

thread の使い方(2)

```
void *send_recv_thread (void *arg) {
  pthread_detach (pthread_self());
  acc = (int) arg;
  for(::) {
     クライアントとの recv/send 処理などを実施
  close(acc);
  pthread exit((void *) 0);
```

SELECT

select()を用いたサーバプログラミング

- 非同期多重入出力
 - ファイルディスクリプタ (FD)の状態について
 - 読み書きができるのか? 待たされなければいけないのか?
 - 入出力の状態は非同期
 - そのプロセスだけで決めることができない
 - 用意の出来た FD
 - 読み込み準備の整った FD からだけ読み込みたい
 - 書き込み準備の整った FD にだけ書き込みたい
- select() システムコール
 - 複数の FD が非同期に有効となる場合、どの FD が有効 かを監視するシステムコール
 - FD の集合を渡して、読み出し/書き込み可能な FDを教えてもらう
 - 一定のタイムアウトも指定できる

select() を用いたサーバプログラミング

- select() は非常に重いシステムコールと言われる
- 最近は epoll() / kqueue() を利用することが多い
 - C10K 問題(クライアント1万台問題)
- プログラムの互換性という点ではまだ select()
- 一つのプロセスの中で複数のソケットを制御可能
 - プロセスが分離されない
 - データのやり取りが容易
- ・ ソケットディスクリプタ(ファイルディスクリプタ)を監視

select()の基本的な使い方

- 1. FD_ZERO で初期設定
- 2. 監視したいファイルディスクリプタ(ソケット)を FD_SET にて指定
- 3. 監視ループ開始
 - 1. select()にて監視結果取得
 - 2. FD_ISSET で監視結果を評価
 - 3. メッセージが届いていたファイルディスクリプタ(ソケット)に 応じた処理を行う
- 4. 監視ループ終了

select() 関数

```
#include <sys/select.h>
#include <sys/time.h>

int select( int nfds,
    fd_set *readfds,
    fd_set *writefds,
    fd_set *exceptfds,
    struct timeval *timeout);
```

返り値: 読み書きの準備ができているディスクリプタの個数 タイムアウトなら0,エラーの場合は -1

fd_set 構造体

```
tyedef struct
         /* XPG4.2 requires this member name. Otherwise avoid the name
         from the global namespace. */
#ifdef _USE_XOPEN
        _fd_mask fds_bits[_FD_SETSIZE / _NFDBITS];
# define __FDS_BITS(set) ((set)->fds_bits)
#else
        _fd_mask _fds_bits[_FD_SETSIZE / _NFDBITS];
# define __FDS_BITS(set) ((set)->__fds_bits)
#endif
} fd_set;
```

標準入出力

- 標準入力(Standard Input): キーボード
 - ファイルディスクリプタ: 0
- 標準出力(Standard Output): ディスプレイ
 - ファイルディスクリプタ: 1
- 標準エラー(Standard Error): ディスプレイ
 - ファイルディスクリプタ: 2
- 標準入出力のファイルディスクリプタ番号

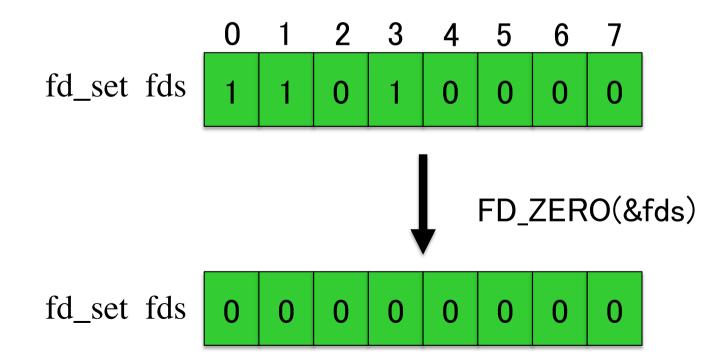
```
printf("STDIN = %d\u00e4n", fileno(stdin));
printf("STDOUT = %d\u00e4n", fileno(stdout));
printf("STDERR = %d\u00e4n", fileno(stderr));
```

fd_set を操作するためのマクロ

```
void FD_ZERO(fd_set *fds);
void FD_SET(int fd, fd_set *fds);
void FD_CLR(int fd, fd_set *fds);
int FD_ISSET(int fd, fd_set *fds);
```

FD_ZERO

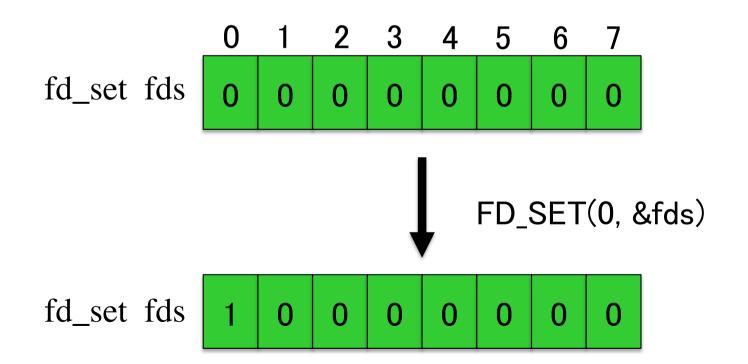
- fds 中の全ての bit をクリアする
 - fd_set 型変数の初期化に用いる
- FD_SET などを行う前に必ず行う



FD_SET

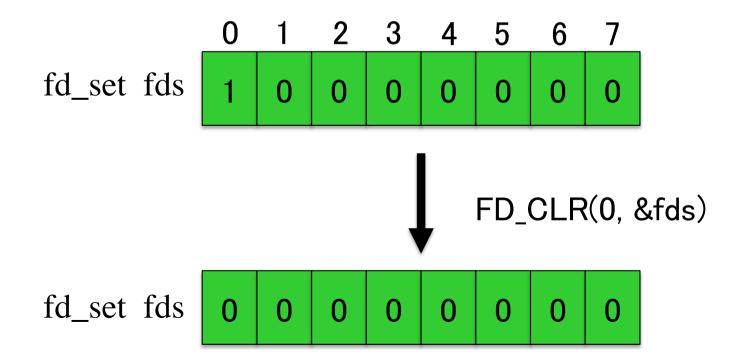
- fds 中の fd の bit をセットする
 - select() で監視すべきファイルディスクリプタを指定する

標準入力を select の監視対象に入れる場合



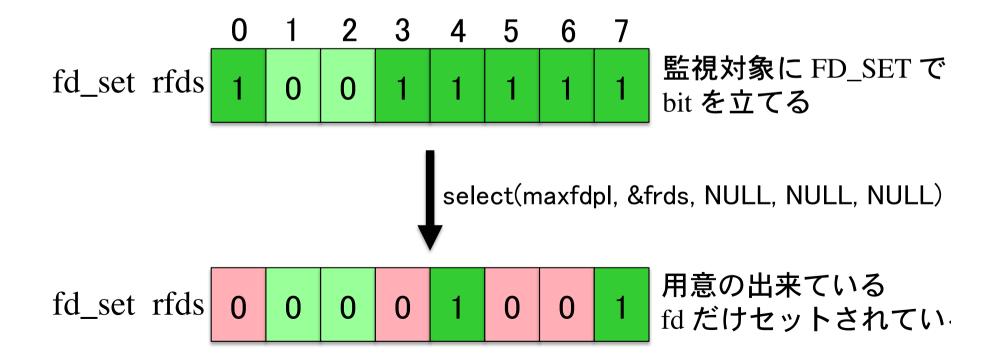
FD_CLR

• fds 中の fd の bit をクリアする → FD_SET の反対



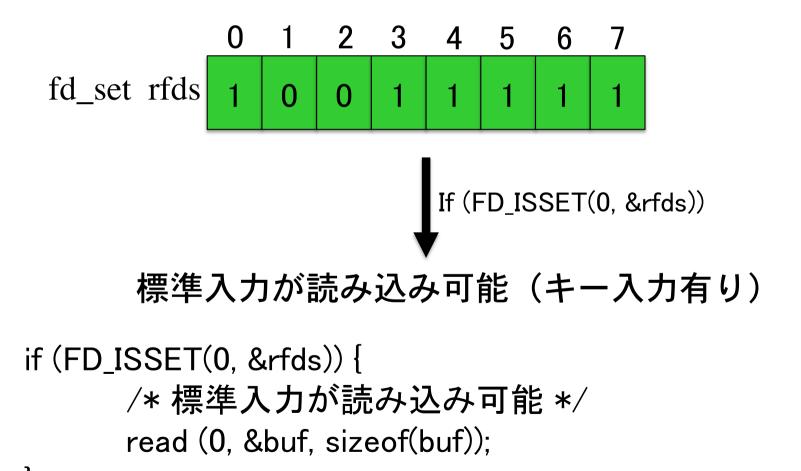
select()

 ある fds が読み込み可能か監視する場合 select (maxfdpl, &rfds, NULL, NULL, NULL)



FD_ISSET

• fds 中の fd の bit がセットされているか検査する



select() を使ったサーバ(1)

```
int maxfd;
fd_set fds, readfds;
struct sockaddr_in addr1, addr2;
sock1 = socket (AF_INET, SOCK_DGRAM, 0);
sock2 = socket (AF_INET, SOCK_DGRAM, 0);
addr1.sin_port = htons(10000);
addr2.sin_port = htons(20000);
bind(sock1, (struct sockaddr *)&addr1, sizeof(addr1));
bind(sock2. (struct sockaddr *)&addr2. sizeof(addr2)):
FD_ZERO(&readfs);
FD_SET(sock1, &readfds);
FD_SET(sock2, &readfds);
```

select() を使ったサーバ(2)

```
struct timeval waitval:
waitval.tv_sec = 2;
waitval.tv_usec = 500;
while(1) {
 memcpy(&fds, &readfds, sizeof(readfds));
 n = select(FD_SETSIZE, &fds, NULL, NULL, &waitval);
 if (FD_ISSET(sock1, &fds)) {
    受信処理
 if (FD_ISSET(sock2, &fds)) {
    受信処理
```

select() を用いたサーバの作り方

- サーバでリスニングソケットを作成
- リスニングソケットを select() の監視に入れる
- リスニングソケットが読み出し可能 (read OK) になったら、accept() を実行
- 新しく作られた accept ソケットも select() の監視に 追加
- accept ソケットが読み出し可能になったら、クライア ントとの通信処理を行う
- 以上の動作を繰り返しながら通信処理を行う
 - サーバのリスニングソケット
 - クライアントの accept ソケット全て

select()を使った TCP サーバの概要

```
s = socket (AF INET, SOCK STREAM, 0);
bind(s. (struct sockaddr *)&server addr. sizeof(server addr)):
Listen(s, 5);
FD SET(s. &readfd):
while(1) {
  memcpy(&fds, &readfds, sizeof(fd set));
  n = select(maxfd + 1, &fds, NULL, NULL, &waitval);
  if (FD ISSET(s, &fds)) {
     クライアントが accept してきた時の accept 処理
     accept してクライアント用のソケット生成
  for (i = 0) i < maxfd + 1: i++)
     if (FD ISSET(c sock[i], &fds)) {
       各クライアントからデータが届いていた場合の処理
```