

Łącza POSIX (i nie tylko)

Ostatnia modyfikacja: 18.02.2019

POSIX

■ FIFO special file (or FIFO)

„A type of file with the property that data written to such a file is read on a first-in-first-out” basis.

■ Pipe

„An object accessed by one of the pair of file descriptors created by the *pipe()* function. Once created, the file descriptors can be used to manipulate it, and it behaves identically to a FIFO special file when accessed in this way. It has no name in the file hierarchy.”

Symbole związane z FIFO/pipe

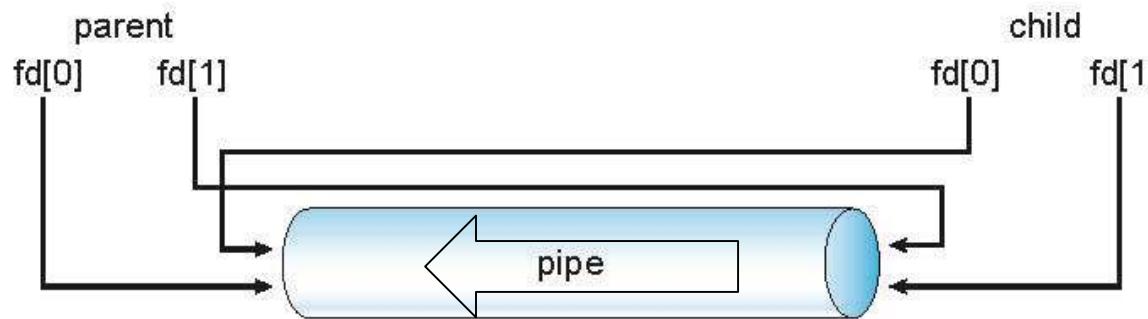
Header file	Symbols
<errno.h>	EPIPE, ESPIPE
<limits.h>, <unistd.h>	PIPE_BUF
<signal.h>	SIGPIPE
<sys/stat.h>	S_ISFIFO(<i>m</i>)

Łącza

- Łącze tworzy kanał komunikacji pomiędzy dwoma procesami
- Kwestie podstawowe:
 - Połączenie jedno- czy dwukierunkowe?
 - Half-duplex (przemienność kierunków komunikacji), czy full-duplex?
 - Czy wymagana jest jakaś specjalna relacja (n.p. rodzic-potomek) pomiędzy procesami?
 - Czy łącze może być użyte do komunikacji zdalnej (przez sieć)?
- **Łącza zwykłe (anonimowe)** – po utworzeniu przez proces nie są widoczne przez inne procesy. Dostęp może być jednak przekazywany (np. procesom potomnym).
- **Łącza nazwane** – mogą być udostępniane każdemu procesowi dzięki nazwie.

Komunikacja producent-konsument

- Zwykłe łącza umożliwiają realizację relacji producent-konsument.
- Producent zapisuje dane z jednego końca łącza (*the write-end of the pipe*)
- Konsument odczytuje dane z drugiego końca łącza (*the read-end of the pipe*)



- Zwykłe łącza są zazwyczaj jednokierunkowe (POSIX: tak, Windows: tak, UNIX z podsystemem STREAMS: niekoniecznie)
- Wymagane jest przekazanie deskryptorów związanych z końcami łącza:
 - Proces potomka może odziedziczyć deskryptory procesu rodzica
 - W systemach UNIX możliwe jest przekazania deskryptorów za pomocą gniazd lokalnych (sockets).

UNIX/Posix - tworzenie łącza anonimowego

```
#include <unistd.h>
int ret=pipe (int filedes[2])
```

tworzy jednokierunkowe łącze (pipe), zwracając deskryptora otwartego do odczytu do **filedes[0]** a deskryptora otwartego do zapisu do **filedes[1]**

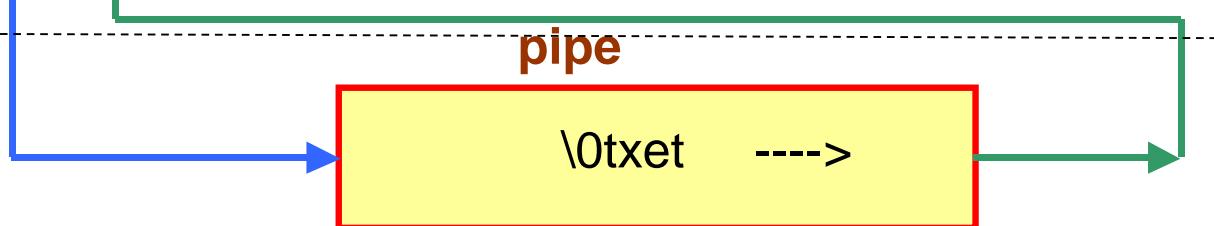
W przypadku powodzenia **ret==0**, inaczej **ret== -1** (kod błędu w **errno**).

Przykład tworzenia i trywialnego wykorzystania łącza

User process

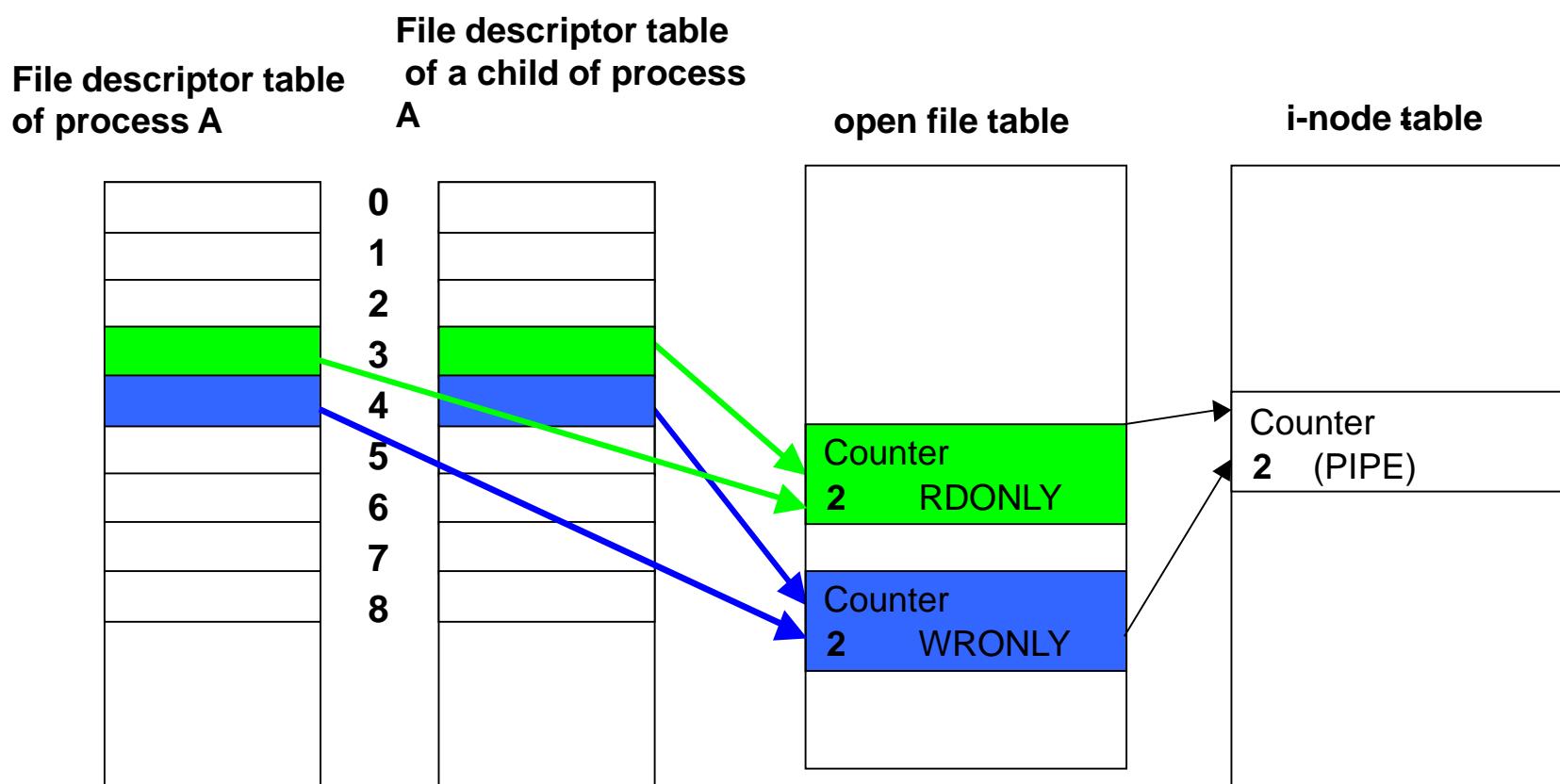
```
char buf[16];
int fd[2], ret;
if( pipe (fd)<0){ perror("pipe"); exit(1); }
if( (ret=write (fd[1],"text",5)<5){
    perror("write"); exit(2);
}
if( (ret=read (fd[0],buf, sizeof(buf))<0){
    perror("read"); exit(3);
}
write(1,buf,ret);
```

kernel



UNIX/POSIX: łącze i fork()

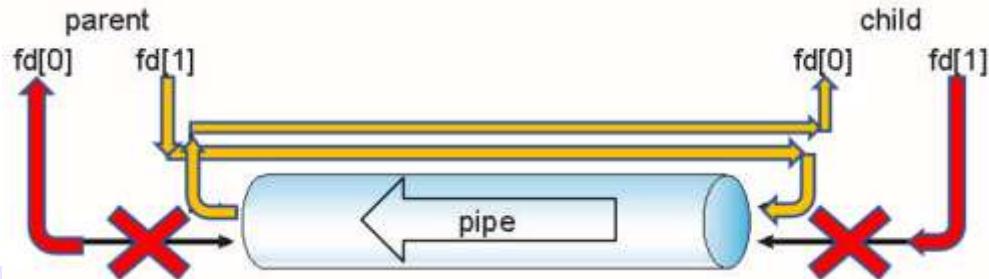
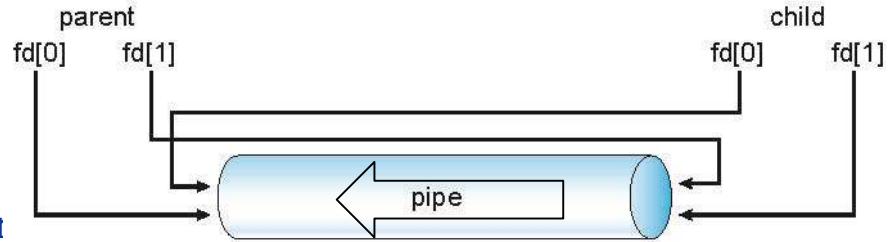
fork() udostępnia deskryptory łączą procesowi potomnemu, umożliwiając komunikację rodzic-potomek



IPC za pomocą łącza anonimowego - 1

Przykład. Proces rodzica wysyła dane do procesu potomnego (**write()** / **read()**).

```
...
int main(void) {
char buf[16];
int fd[2], pid, ret;
if( pipe(fd)<0) /* error han */
if( (pid=fork()) == -1 ) { /* error handling */ }
else if(pid>0){ /* rodzic */
    close(fd[0]); /* zamykanie nieużywanego końca łącza */
    if( (ret=write(fd[1],"Text",5)<5) /* error */
        /* waiting for child process */
        if( wait(NULL)<0 ) { /* error handling */ }
    } else { /* potomek */
        close(fd[1]); /* zamykanie nieużywanego końca łącza */
        if( (ret=read(fd[0],buf, sizeof(buf))<0) {{/* error */
            write(1,buf,ret);
        }
return EXIT_SUCCESS;
}
```

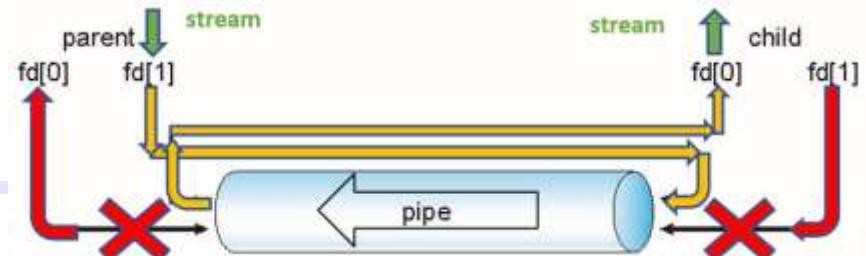
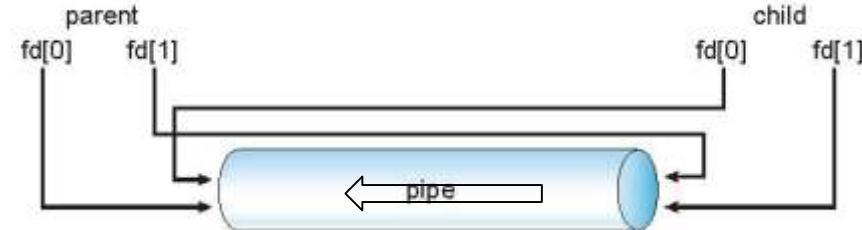


IPC za pomocą łącza anonimowego - 2

Przykład. Proces rodzica wysyła dane do procesu potomnego (przez strumień).

```
...
int main(void) {
int fd[2], ret;
pid_t pid;
FILE *stream;

if( pipe(fd) < 0 ) /* error handling */
if( (pid=fork()) == -1 ) { /* error handling */
else if(pid>0){ /* rodzic */
    close(fd[0]); /* zamknięcie nieużywanego końca łącza */
    stream=fdopen(fd[1],"w");
    fprintf(stream,"Message ...");
    fclose(stream);
    if( wait(NULL)<0 ) { /* error handling */
} else {/* potomek */
    close(fd[1]); /* zamknięcie nieużywanego końca łącza */
    stream =fdopen(fd[0],"r");
    while( (ret=fgetc(stream)) != EOF )
        putchar(ret);
    fclose(stream);
}
return EXIT_SUCCESS;
}
```



Łącza – c.d.

Właściwości łącza anonimowego:

- Dostęp do łącza – tylko poprzez deskryptory (dziedziczone od procesu-twórcy łącza).
- Łącze nie wspiera pozycjonowania. Próba odczytu/ustawienia pozycji kończy się niepowodzeniem z **errno=ESPIPE** (invalid seek)
- Próba zapisu do zamkniętego łącza ustawia kod błędu **errno=EPIPE** (broken pipe); wysyłany jest też sygnał **SIGPIPE** do procesu, który podjął próbę.
- Łącze ma ograniczoną pojemność (**PIPE_BUF >=512B**)
- Łącze przechowuje sekwencję bajtów. Nie ma znaczników końca rekordów logicznych.
- Odczyt z/zapis do łącza jest nierozdzielny (*atomic*) jeśli rozmiar danych jest nie większy niż **PIPE_BUF**. Jeśli blok danych o rozmiarze $<= \text{PIPE_BUF}$ przepełnia łącze – proces zapisu jest wstrzymywany – aż do uzyskania odpowiednio dużego wolnego miejsca w łączu. Bloki danych dłuższe niż **PIPE_BUF** są przesyłane we fragmentach.
- Kiedy wszystkie deskryptory związane z łączem zostaną zamknięte dane pozostałe w łączu giną (łącze też).

Łącza POSIX/UNIX – cd.

`#include <stdio.h>`

`FILE * fp=popen (const char *cmd, const char *mode)`

Tworzy podproces (przy pomocy komendy powłoki: `cmd`) . Jeżeli `mode`, to:

- „`r`” – wówczas `fp` jest strumieniem połączonym z `stdout` podprocesu
- „`w`” – wówczas `fp` jest strumieniem połączonym z `stdin` podprocesu

`int pclose(FILE *fp)`

Zamyka dostęp do strumienia utworzonego przez wywołanie funkcji `popen()`, czeka na zakończenie komendy powłoki (wykonywanej w podprocesie) i zwraca kod wyjścia podprocesu. Szczegóły: `man pclose`.

Przykład użycia popen()

```
/* cmdlog.c - Wykonuje podane polecenie (cmd), duplikując
   standardowe wyjście (plik log) */
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main(int argc, char *argv[]) {
char buf[BUFSIZ];
FILE *fp1, *fp2;
size_t n;
if(argc!=3) {
    fprintf(stderr, "Usage: cmdlog  log  cmd" ); exit(1);
}
if((fp1=fopen(argv[1], "w"))==NULL) { /* error */... }
if((fp2=popen(argv[2], "r"))==NULL) { /* error */... }

while((n=fread(buf, sizeof(char), sizeof(buf), fp2))>0) {
    if(fwrite(buf, sizeof(char), n, fp1)!=n) {/* error */...}
    if(fwrite(buf, sizeof(char), n, stdout)!=n) {/* error */...}
}
(void) pclose(fp2); (void) fclose(fp1);
return 0;
}
```

FIFO (łącze nazwane)

FIFO – typ pliku specjalnego, charakteryzującego się tym, że sekwencja zapisanych bajtów jest odczytana w kolejności zapisu („in the first-in-first-out order”).

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
int mkfifo(const char *path, mode_t mode);
```

Tworzy wpis w systemie pliku typu FIFO. Lokalizację FIFO określa ścieżka (względna lub bezwzględna) **path**, **mode** określa prawa dostępu (jak przy wywołaniu **open()**).

FIFO może być wykorzystane do komunikacji jednokierunkowej tak samo jak łącze anonimowe, jeśli tylko zostanie otwarte **zarówno** do odczytu jak i do zapisu.

Jedno łącze może być wykorzystane przez więcej niż dwa procesy (np. dwóch nadawców i jeden odbiorca komunikatów). Do komunikacji potrzebny jest przynajmniej jeden nadawca komunikatów (deskryptory z prawami zapisu) i jeden odbiorca (deskryptory z prawami odczytu).

Uwaga: Typowo jeden proces otwiera łącze do zapisu, a inny do odczytu. Domyślnie operacje otwarcia dostępu są blokujące; funkcje **open** blokują wołające wątki aż łącze nie zostanie otwarte do odczytu **oraz** do zapisu.

Przykład użycia FIFO

```
/* fifosv.c : MYFIFO -> stdout*/
...
#define FIFO_FILE "MYFIFO"
int main(void){
    char buf[80];
    int fd, m, n;
    unlink(FIFO_FILE);
    umask(0);
    if(mkfifo(FIFO_FILE, 0666)){. . .}
    if((fd=open(FIFO_FILE,O_RDONLY)) <0) {
        . . .
    }
    while((n=read(fd,buf,80)) >0 ) {
        if((m=write(1,buf,n))!=n){. . .}
        } else {
```````fprintf(stderr,"%d B read\n",n);
 }
 } /* while() */
 if(n==0){
``````` fputs("EOD\n",stderr); return 0;
    }
    if(errno) perror(„fifosv”);
    return 0;
}
```

```
/* fifocl.c : stdin -> MYFIFO */
...
#define FIFO_FILE "MYFIFO"
void handler(int sig){
    fputs("SIGPIPE\n",stderr); return;
}
int main(int argc, char*argv[]){
    char buf[80];// what if 8000?
    int fd, m, n;
    signal(SIGPIPE,handler); /* ☺ */
    if((fd=open(FIFO_FILE,O_WRONLY))<0){. . .}
    while((n=read(0,buf,80))>0 ){
        if( (m=write(fd,buf,n))!=n ){...
        } else {
            fprintf(stderr,
                    "%d B to FIFO\n",m);
        }
    }/* while() */
    if(n==0)fputs("EOD\n",stderr);
    else {
        if(errno==EINTR)
            fputs("EINTR\n",stderr);
        else perror("fifocl");
    }
    return 0;
}
```

Niebezpieczeństwo blokady przy otwieraniu FIFO

Nieprzemyślane rozpoczęwanie dwukierunkowej komunikacji za pomocą dwóch FIFO może skutkować blokadą procesów. Przykład:

```
/* prog1.c */
...
int main(void) {
int fd1, fd2;
...
if((fd1=open("F21",O_RDONLY))<0 ) {
    perror("open");
    return 1;
}
if((fd2=open("F12",O_WRONLY))<0 ) {
    perror("open");
    return 1;
}
/* code which is to read from fd1
 * and to write to fd2 */
...
return 0;
}
```

```
/* prog2.c */
...
int main(void) {
int fd1, fd2;
...
if((fd1=open("F12",O_RDONLY))<0 ) {
    perror("open");
    return 1;
}
if((fd2=open("F21",O_WRONLY))<0 ) {
    perror("open");
    return 1;
}
/* code which is to read from fd1
 * and to write to fd2 */
...
return 0;
}
```

Nieblokujące użycie FIFO

POSIX: wywołanie funkcji `open`

- Jeśli ustawiono sygnalizatory **O_NONBLOCK** i **O_RDONLY**, to funkcja `open` natychmiast powraca, zwracając -1 przy niepowodzeniu (inaczej numer deskryptora ≥ 0).
- Jeśli ustawiono sygnalizator **O_NONBLOCK** i **O_WRONLY** funkcja `open` sygnalizuje błąd jeśli łącze nie jest otwierane do odczytu przez (innego) wątek/proces.
- Domyślnie sygnalizator **O_NONBLOCK** nie jest ustawiony; wywołanie funkcji `open`
 - dla trybu tylko do odczytu (**O_RDONLY**) blokuje wołający wątek aż łącze zostanie otwarcie do zapisu przez inny wątek.
 - dla trybu tylko do zapisu (**O_WRONLY**) blokuje wołający wątek aż łącze zostanie otwarcie do odczytu przez inny wątek/proces."

Przykład: użycia **O_NONBLOCK** dla uniknięcia blokady przy otwieraniu FIFO.

```
for(i=0; i<20; i++) /* try 20 times (polling)*/
    fd = open(pname,O_RDONLY|O_NONBLOCK) ;/* returns -1 if failed */
    if(fd!=-1) break;
    if(errno!=ENXIO) {
        perror("opening FIFO"); exit(1);
    } else {
        printf("waiting for a client"); sleep(2);
    }
}
```

Nieblokujące użycie FIFO - cd.

POSIX: Próba zapisu do łącza za pomocą funkcji **`write`** przy ustawionym sygnalizatorze **O_NONBLOCK**

- Wywołanie **`write`** nie blokuje
- Próba zapisu co najwyżej {**PIPE_BUF**} bajtów danych ma następujące skutki:
 - Jeśli jest wystarczająco dużo wolnego miejsca w łączu – funkcja **`write`** zapisze wszystkie dane do (bufora) łącza i zwróci liczbę zapisanych bajtów.
 - W przeciwnym przypadku funkcja **`write`** nie zapisuje danych w łączu, zwraca **-1** ustawiając zmienną **`errno`** na [**EAGAIN**].
- Próba zapisu więcej niż {**PIPE_BUF**} bajtów danych ma następujące skutki:
 - Jeśli przynajmniej jeden bajt może być zapisany do łącza – zapis jest zrealizowany, a funkcja **`write`** zwraca liczbę zapisanych danych.
 - W przeciwnym przypadku funkcja **`write`** nie zapisuje danych w łączu, zwraca **-1** ustawiając zmienną **`errno`** na [**EAGAIN**].

Zapis do łącza - podsumowanie

Write to a Pipe or FIFO with O_NONBLOCK clear			
Immediately Writable:	None	Some	<i>nbyte</i>
$nbyte \leq \{\text{PIPE_BUF}\}$	Atomic blocking <i>nbyte</i>	Atomic blocking <i>nbyte</i>	Atomic immediate <i>nbyte</i>
$nbyte > \{\text{PIPE_BUF}\}$	Blocking <i>nbyte</i>	Blocking <i>nbyte</i>	Blocking <i>nbyte</i>

Write to a Pipe or FIFO with O_NONBLOCK set			
Immediately Writable:	None	Some	<i>nbyte</i>
$nbyte \leq \{\text{PIPE_BUF}\}$	-1, [EAGAIN]	-1, [EAGAIN]	Atomic <i>nbyte</i>
$nbyte > \{\text{PIPE_BUF}\}$	-1, [EAGAIN]	< <i>nbyte</i> or -1, [EAGAIN]	$\leq nbyte$ or -1, [EAGAIN]

Nieblokujące użycie FIFO - cd.

POSIX: Wywołanie funkcji **read** dla pustego łącza (nazwanego lub anonimowego):

- Jeśli żaden proces nie ma łącza otwartego do zapisu funkcja **read** zwraca wartość **0**, co oznacza koniec danych (end-of-file).
- Jeśli jakiś proces ma łącze otwarte do zapisu:
 - Jeśli ustawiono sygnalizator **O_NONBLOCK**, to **read** zwraca **-1** ustawiając zmienną **errno** na [**EAGAIN**].
 - Jeśli sygnalizator **O_NONBLOCK** jest wyzerowany (stan domyślny), to **read** blokuje wołający wątek aż w łączu pojawią się dane, albo wszystkie dostępy do łącza w trybie zapisu zostaną zamknięte.

Uwagi:

Funkcja **read** może zwrócić **0**

- W trybie blokującym - jeśli napotkano koniec danych
- W trybie nieblokującym (ustawione **O_NONBLOCK**) gdy łącze jest (tymczasowo) puste lub żaden proces nie jest połączony z tym łączem do zapisu. Koniec danych musi być rozpoznany przez zawartość strumienia danych.

Włączanie/wyłączanie blokującego trybu obsługi wejścia/wyjścia

```
#include <fcntl.h>
int set_nonblock_flag (int desc, int value) {
/*      Set the O_NONBLOCK flag of desc file descriptor,
        if value is nonzero,
        or clear the flag if value is 0.
        Return 0 on success, or -1 on error with errno set.
        Source: glibc documentation.
*/
    int oldflags = fcntl(desc, F_GETFL, 0);
/* If reading the flags failed, return error indication */
    if (oldflags == -1)
        return -1;
/* Set just the flag we want to set. */
    if (value != 0)
        oldflags |= O_NONBLOCK;
    else
        oldflags &= ~O_NONBLOCK;
/* Store modified flag word in the descriptor. */
    return fcntl(desc, F_SETFL, oldflags);
}
```

Łącza w MS Win

- Łącza anonimowe mogą służyć jedynie do komunikacji lokalnej.
- W MS Windows łączna nazwane mogą służyć do komunikacji jednostronnej bądź dwukierunkowej (*duplex*) pomiędzy procesem serwera łączna (tworzącym łącze) oraz procesami klientów łączna. Komunikacja może być lokalna, bądź pomiędzy procesami na różnych komputerach. łączna są nazywane przez ścieżki UNC (Universal Naming Convention), np.

`\myhost\pipe\mypipe` wskazuje łącze **mypipe** na komputerze **myhost**

- Instancje łączna nazwanego współdzielą jedynie nazwę; dzięki temu wielu klientów łączna może niezależnie komunikować się z serwerem łączna.
- łączna mogą przenosić strumienie bajtów bądź komunikatów.

Uwaga: w systemie Linux ($>=3.4$) istnieje tryb pakietowy dla łącz anonimowych (**man pipe**), który można użyć do przesyłania komunikatów o zmiennej długości. Jeśli wywołanie funkcji **write()** zapisze $n <= PIPE_BUF$ bajtów do łączna – tworzy pakiet. Wywołanie funkcje **read()** może odczytać cały ten pakiet (i tylko ten pakiet), używając odpowiednio dużego bufora (o długości $>=n$).