Systemy operacyjne

Sprawozdanie - laboratorium 6 "Komunikacja międzyprocesowa 1"

Andrzej Kołakowski 296586

1) Tworzenie prostych łączy jednokierunkowych

1. Funkcja pipe(2). Analiza działania funkcji write, read i close w odniesieniu do operacji na łączach.

Funkcja pipe służy do tworzenia potoku – jednokierunkowego kanału danych, który może zostać wykorzystany do komunikacji międzyprocesowej. Funkcja zapisuje w tablicy podanej jako argument dwa deskryptory plików – końce potoku (jeden do odczytu, drugi do zapisu).

Jeżeli proces spróbuje odczytać z pustego potoku, to read zablokuje wykonanie wątku dopóki nie napłyną nowe dane.

Jeżeli proces spróbuje zapisać do pełnego potoku, to write zablokuje wykonanie wątku dopóki wystarczająca ilość danych nie zostanie odczytana z potoku, tak aby udał się zapis.

Jeżeli wszystkie deskryptory plików opisujące końcówkę do zapisu zostaną zamknięte, to wywołanie read na przeciwnej końcówce zwróci **EOF**.

Jeżeli wszystkie deskryptory plików opisujące końcówkę do odczytu zostaną zamknięte, to wywołanie write na przeciwnej końcówce spowoduje wysłanie sygnału **SIGPIPE**.

Aplikacja wykorzystująca pipe (2) powinna używać odpowiednich wywołań close (2) aby zamknąć niepotrzebne duplikaty deskryptorów plików. Tylko wtedy **EOF** oraz **SIGPIPE** zostaną poprawnie dostarczone.

Opracowane na bazie man 7 pipe

2. Modyfikacja programu simple_pipe.c

- o Podział na 2 procesy używając fork
- o Zamknięcie zbędnych łączy za pomocą close
- o Przekazanie komunikatu między procesami
- o Sprawdzenie wielkości bufora potoków w systemie

```
root@localhost:~/Desktop/so/lab6

File Edit View Search Terminal Help

[root@localhost lab6]# ./simple_pipe

Ur beautiful pipe example (25 bytes)

fpathconf for read:4096 write:4096

[root@localhost lab6]#
```

simple pipe.c

Ważnym elementem jest zamykanie zbędnych końcówek – zarówno od odczytu jak i od zapisu.

Tak długo jak dowolny proces ma otwartą końcówkę do zapisu, nawet jeżeli jedyny taki proces to ten który próbuje z końcówki odczytać, system założy że wciąż może nastąpić zapis i nie zgłosi **EOF**.

Podobnie, jeżeli potok jest pełny, i istnieje dowolny proces z otwartą końcówką do odczytu, nawet jeżeli jedyny taki proces to ten który próbuje do końcówki zapisać, to zapis zostanie zatrzymany tak długo, aż nie zwolni się miejsce.

Wielkość bufora mówi o maksymalnej ilości danych z gwarancją atomicznego zapisu do potoku. Zapis więcej niż PIPE_BUF bajtów może być nieatomiczny, tzn. jądro może przepleść te dane z danymi zapisywanymi przez inne procesy.

Jako ciekawostkę dodam, że robiąc to zadanie znalazłem błąd w manualu.

```
_PC_PIPE_BUF

The maximum number of bytes that can be written atomically to a pipe of FIFO. For fpathconf(), fd should refer to a pipe or FIFO. For fpathconf(), path should refer to a FIFO or a directory; in the latter case, the returned value corresponds to FIFOs created in that directory. The corresponding macro is _POSIX_PIPE_BUF.
```

Dwa razy wymieniona jest funkcja fpathconf, zamiast za drugim razem pathconf.

2) Praca z łączami komunikacyjnymi

1. Funkcje dup i dup2

Funkcje dup i dup2 duplikują deskryptor pliku.

Funkcja dup tworzy kopię deskryptora pliku podanego w argumencie używając najniższego wolnego numeru deskryptora dla nowego deskryptora.

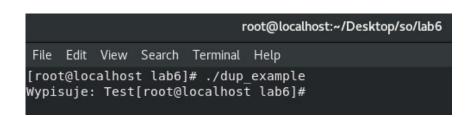
Funkcja dup2 działa tak samo jak dup, ale zamiast używać najniższego wolnego numeru deskryptora, używa numer deskryptora podany w argumencie. Jeżeli deskryptor podany w argumencie jest otwarty, to przed wykorzystaniem w funkcji zostaje zamkniety.

Operacja zamykania i ponownego wykorzystania deskryptora w funkcji dup2 wykonywana jest atomicznie, w przeciwieństwie do użycia close (2) i dup, gdzie deskryptor może zostać w międzyczasie wykorzystany przez inny wątek.

2. Modyfikacja programu dup_example.c

- o Dodanie obsługi błędów dla funkcji pipe
- o Dodanie funkcji close zamykających otwarte deskryptory
- o Wykorzystanie funkcji dup2 zamiast dup
- Do czego w procesie potomnym użyta jest funkcja close (0)?

Funkcja close wykorzystana jest do zamknięcia deskryptora pliku 0, czyli standardowego wejścia. Po wywołaniu funkcji dup/dup2 jego miejsce zajmie końcówka potoku.



dup example.c

3) Ćwiczenia dotyczące łączy nienazwanych

1. Komunikacja z kilkoma procesami – program 3 1.c

- o Tworzy proces czytający dane z pliku (słownika) i dwa podprocesy
- o Jeden liczy liczbę linii (liczbę słów w słowniku)

- Drugi liczy liczbę linii zawierających podciąg "pipe" (liczbę słów zawierających słowo "pipe")
- Po policzeniu podprocesy przekazują dane do procesu macierzystego, który wypisuje wyniki na ekran

3 1.c

2. Przekazywanie danych przez kilka łączy – program 3 2.c

- o Tworzy dwa procesy potomne
- Pierwszy generuje kolejne liczby od 1 do 10 wykorzystując seq i za pomocą łącza nienazwanego przekazuje do drugiego
- Drugi mnoży każdą z otrzymanych liczb przez 5 i przekazuje liczby do procesu macierzystego, który wyświetla otrzymane liczby

```
root@localhost:~/Desktop/so/lab6

File Edit View Search Terminal Help

[root@localhost lab6]# ./3_2
5
10
15
20
25
30
35
40
45
50
[root@localhost lab6]# |
```

*3*_2.*c*

3. Przykładowy potok z Unixa – program $3_3.c$

o Realizuje następujący potok:

```
who | cut -d' ' -f1 | sort | uniq -c | sort -r
```

```
root@localhost:~/Desktop/so/lab6

File Edit View Search Terminal Help

[root@localhost lab6]# who | cut -d' ' -f1 | sort | uniq -c | sort -r
1 root

[root@localhost lab6]# ./3_3
1 root

[root@localhost lab6]# ■
```

3 3.c

o Ciekawsza wersja z ls -1 zamiast who:

3 3 ls.c