



Politechnika Wrocławska

Programowanie Systemowe

LABORATORIUM

Temat: Komunikacja dwukierunkowa za pomocą pipe()

Hanna Kieszek – 283797
23.11.2025



1. Cel ćwiczenia

Celem ćwiczenia było zmodyfikowanie pliku z poprzednich zajęć tak aby możliwa była komunikacja dwukierunkowa.

2. Wykorzystane narzędzia

1. Ubuntu
2. Terminal

3. Przebieg laboratorium

3.1. Zmiana danych wejściowych w Makefile

Plik Makefile posłuży do skompilowania plików które zostały utworzone podczas tego laboratorium. Poniżej znajduje się zmodyfikowany Makefile:

```
GNU nano 7.2
OUTDIR=build
SRCDIR=src
CC=gcc
TARGET=$(OUTDIR)/text
SRC=$(wildcard $(SRCDIR)/*.c)
OBJ=$(patsubst $(SRCDIR)/%.c, $(OUTDIR)/%.o, $(SRC))

all: $(TARGET)

clean:
    rm -rf $(OUTDIR)

$(TARGET): $(OBJ)
    $(CC) $^ -o $@

$(OUTDIR)/%.o: $(SRCDIR)/%.c | $(OUTDIR)
    $(CC) -c $< -o $@

$(OUTDIR):
    mkdir $@
```

Obraz 1: Wygląd pliku Makefile

3.2. Modyfikacja pliku z poprzedniego laboratorium

Plik z poprzednich zajęć dzielił się na dwa procesy: rodzica i dziecko. Zadaniem rodzica było pobranie tekstu z klawiatury wpisanego przez użytkownika i przesłanie do do pipe, a zadaniem dziecka było pobranie tekstu z pipe, zmodyfikowanie go i wyświetlenie.

```
GNU nano 7.2                                     src/all.c
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
int main()
{
    char text[20];
    int fd[2];
    char text2[20];

    pipe(fd);
    pid_t p = fork();

    if(p<0)
    {
        perror("fork fail");
        exit(1);
    }
    else if ( p>0 )
    {
        scanf("%s", text);
        write(fd[1], text, strlen(text)+1);
    }

    else
    {
        read(fd[0], text2, 20);
        printf("%s", text2);
        text2[0]='X';
        printf("%s", text2);
    }
    return 0;
}
```

Obraz 2: Plik z laboratorium 5

Na początku laboratorium powyższy plik został zmodyfikowany w taki sposób aby wdrożyć komunikację dwustronną między dzieckiem a rodzicem. Od tej pory rodzic miał pobierać z klawiatury i wysyłać do pipe, dziecko miało odczytywać z pipe, modyfikować i odsyłać z powrotem do rodzica, a na końcu rodzic miał wyświetlać to co odebrał od dziecka. Cały program miał działać w nieskończonej pętli, dopiero po wpisaniu “exit” program miał się zamknąć. Poniżej został przedstawiony końcowy kod na tym etapie laboratorium a następnie został on wyjaśniony.



The terminal window shows the following details:

- Title bar: `ubuntu@Ubuntu: ~/src2`
- File name: `text.c`
- Content of the file:

```
GNU nano 7.2
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>

int main()
{
    char text[20];
    int fd[2];
    char text2[20];
    int fd2[2];
    char text_m[20];

    pipe(fd);
    pipe(fd2);

    pid_t p = fork();
    if(p>0)
    {
        close(fd[0]);
        close(fd2[1]);
        while(1){
            printf("in: ");
            scanf("%s", text);
            write(fd[1], text, strlen(text)+1);
            if (strcmp(text, "exit") == 0)
            {
                wait(NULL);
                break;
            }

            read(fd2[0], text_m, 20);
            printf("out: %s\n", text_m);
        }
    }
    else if(p==0)
    {
        close(fd[1]);
        close(fd2[0]);
        while(1){
            read(fd[0], text2, 20);
            if (strcmp(text2, "exit") == 0)
            {
                break;
            }
            text2[0]='X';
            write(fd2[1], text2, strlen(text2)+1);
        }
    }
}

return 0;
}
```

Obraz 3: Zmodyfikowany plik z laboratorium 5



```
GNU nano 7.2
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
```

Niezbędne nagłówki aby program działał prawidłowo.

```
int main()
{
    char text[20];
    int fd[2];
    char text2[20];
    int fd2[2];
    char text_m[20];
```

Zostały dodane dwie zmienne fd2 - zmienna dla drugiego pipe() (z dziecka do rodzica), text_m - zapisywanie zmodyfikowanego tekstu odczytanego w rodzicu.

```
    pipe(fd);
    pipe(fd2);

    pid_t p = fork();
```

Wywołanie pipe(fd) i pipe(fd2). Dzięki temu jest możliwa komunikacja w dwie strony. Poniżej zmienna p przechowująca id procesu funkcji fork().

```
if(p>0)
{
    close(fd[0]);
    close(fd2[1]);
```

Początek instrukcji warunkowej if odnoszącej się do procesu rodzica. Poniżej znajduje się funkcja close która najpierw zamknie końcówki do czytania i pisania dziecka.

```
if(p>0)
{
    close(fd[0]);
    close(fd2[1]);
    while(1){
        printf("in: ");
        scanf("%s", text);
        write(fd[1], text, strlen(text)+1);
        if (strcmp(text, "exit") == 0)
        {
            wait(NULL);
            break;
        }
        read(fd2[0], text_m, 20);
        printf("out: %s\n", text_m);
    }
}
```

W następnej linijce rozpoczyna się nieskończona pętla while. Później proces rodzica wczytuje tekst z klawiatury i wysyła go przez pipe do dziecka. Następnie sprawdza czy wpisany tekst był o treści "exit". Jeśli tak, czeka aż zakończy się proces dziecka, a następnie sam się kończy. Jeżeli tekst nie



był sygnałem do wyjścia, rodzic odczytuje z drugiego pipe treść jaką wysłało dziecko i wyświetla ją. Dzięki funkcji wait(NULL) nie utworzą się procesy zombie ani osierocone ponieważ rodzic zaczeka na zakończenie dziecka, więc rodzic nie zakończy się przed nim, a następnie go wyczyści.

```
else if(p==0)
{
    close(fd[1]);
    close(fd2[0]);
    while(1){
        read(fd[0], text2, 20);
        if (strcmp(text2, "exit") == 0)
        {
            break;
        }
        text2[0]='X';
        write(fd2[1], text2, strlen(text2)+1);
    }
}
```

Druga część instrukcji warunkowej dotyczy procesu dziecka (czyli wtedy gdy id procesu jest równe 0). Na początku zostały zamknięte końcówki do pisania i czytania rodzica. Następnie rozpoczyna się pętla while w której proces dziecka czyta to co wysłał rodzic. Jeżeli odczytał słowo “exit”, proces dziecka się zamknie. W przeciwnym razie tekst zostanie zmodyfikowany i odesłany z powrotem do rodzica.

3.3. Rozbicie programu na osobne pliki

W drugiej części laboratorium plik text.c zostanie rozdzielony na trzy pliki. Pierwszy main.c w którym znajdująć się będzie funkcja main(), niektóre zmienne oraz instrukcja warunkowa if w której zostaną wywołane funkcje server() i worker(), stworzone w kolejnych plikach.

Drugi z nich -server.c będzie zawierał definicję funkcji server(). Ta funkcja będzie odpowiadała za to co ma robić proces rodzica, czyli pobranie z klawiatury, wysłanie do dziecka, sprawdzenie czy nie zostało wpisane słowo “exit” (jeśli tak, wyjście z programu jak skończy się proces dziecka) oraz wyświetlanie zmodyfikowanego tekstu.

Trzeci plik o nazwie worker.c będzie zawierał definicję funkcji worker(). Ta funkcja będzie wywoływana w procesie dziecka. Będzie ona polegała na tym, że dziecko odczyta tekst który przesłał rodzic, sprawdzi czy nie zostało wpisane słowo “exit” (jeśli tak proces zostanie zakończony), zmodyfikuje tekst i wyśle do rodzica.

Oprócz tego zostały stworzone pliki server.h i worker.h odpowiadające funkcjom o tej samej nazwie.

Funkcje server() i worker() przyjmują dwa argumenty fd i fd2 które są tablicami reprezentującymi dwie funkcje pipe()

Wszystkie pliki zostały zapisane folderze project.



```
ubuntu@Ubuntu:~$ mkdir project
ubuntu@Ubuntu:~$ touch project/main.c
ubuntu@Ubuntu:~$ touch project/server.c
ubuntu@Ubuntu:~$ touch project/server.h
ubuntu@Ubuntu:~$ touch project/worker.h
ubuntu@Ubuntu:~$ touch project/worker.c
```

Obraz 4: Tworzenie katalogu oraz plików

```
GNU nano 7.2                                     project/main.c
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>

#include "server.h"
#include "worker.h"

int main()
{
    int fd[2];
    int fd2[2];

    pipe(fd);
    pipe(fd2);

    pid_t p = fork();
    if(p>0)
    {
        server(fd, fd2);
    }
    else if(p==0)
    {
        worker(fd, fd2);
    }
    return 0;
}
```

Obraz 5: Zawartość pliku main.c



```
GNU nano 7.2                                project/server.c
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <sys/wait.h>
#include <unistd.h>

#include "server.h"

void server(int fd[2], int fd2[2])
{
    char text[20];
    char text_m[20];

    close(fd[0]);
    close(fd2[1]);

    while(1)
    {
        printf("in: ");
        scanf("%s", text);
        write(fd[1], text, strlen(text)+1);
        if (strcmp(text, "exit") == 0)
        {
            wait(NULL);
            break;
        }

        read(fd2[0], text_m, 20);
        printf("out: %s\n", text_m);
    }
}
```

Obraz 6: Zawartość pliku server.c

```
GNU nano 7.2                                project/server.h
void server(int fd[2], int fd2[2]);
```

Obraz 7: Zawartość pliku server.h



```
GNU nano 7.2                                     project/worker.c
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>

#include "worker.h"

void worker(int fd[2], int fd2[2])
{
    char text2[20];

    close(fd[1]);
    close(fd2[0]);
    while(1)
    {
        read(fd[0], text2, 20);
        if (strcmp(text2, "exit") == 0)
        {
            break;
        }
        text2[0]='X';
        write(fd2[1], text2, strlen(text2)+1);
    }
}
```

Obraz 8: Zawartość pliku worker.c

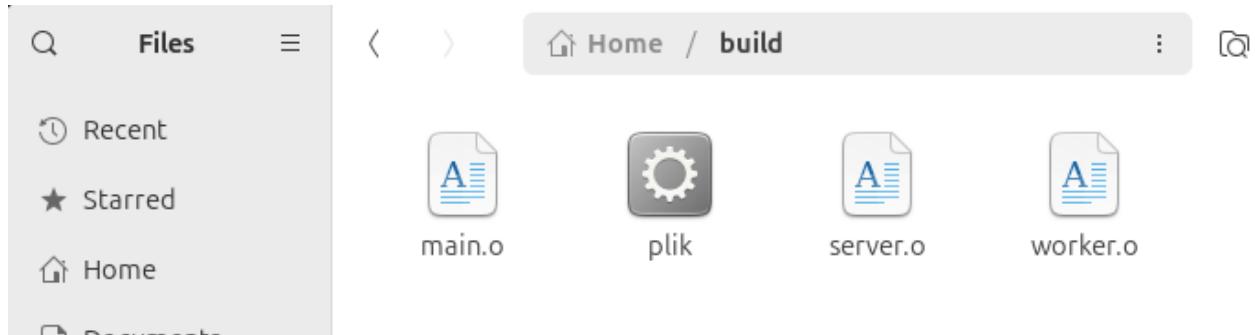
```
GNU nano 7.2                                     project/worker.h
void worker(int fd[2], int fd2[2]);
```

Obraz 9: Zawartość pliku worker.h

W wyniku komplikacji plików z katalogu project powstał plik wykonywalny o nazwie plik.

```
ubuntu@Ubuntu:~$ make
gcc -c project/main.c -o build/main.o
gcc -c project/server.c -o build/server.o
gcc -c project/worker.c -o build/worker.o
gcc build/main.o build/server.o build/worker.o -o build/plik
```

Obraz 10: Output po komplikowaniu plików z folderu project za pomocą make



Obraz 11: Zawartość katalogu build

Po uruchomieniu pliku wykonywalnego program poprosi o wpisanie tekstu. Po kliknięciu enter wyświetli się zmodyfikowany tekst. Po wpisaniu “exit” program się zakończy.

```
ubuntu@Ubuntu:~$ ./build/plik
in: plik
out: Xlik
in: hello
out: Xello
in: rats
out: Xats
in: exit
ubuntu@Ubuntu:~$
```

Obraz 12: Przykładowe działanie programu