

# L:EIC / SO2122:

## Comunicação entre Processos

(usando a API do Kernel e a Standard C Library)

---

**Q1.** Considere o seguinte programa que implementa uma “pipe” entre processos pai e filho. Compile-o e execute-o. Leia o código com atenção e compreenda-o.

```
#include <sys/wait.h>
#include <errno.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>

#define READ_END 0
#define WRITE_END 1

#define LINESIZE 256

int main(int argc, char* argv[]) {
    int  nbytes, fd[2];
    pid_t pid;
    char line[LINESIZE];

    if (pipe(fd) < 0) {
        perror("pipe error");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }

    if ((pid = fork()) < 0) {
        perror("fork error");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    else if (pid > 0) {
```

```

/* parent */
close(fd[READ_END]);
printf("Parent process with pid %d\n", getpid());
printf("Messaging the child process (pid %d):\n", pid);
snprintf(line, LINESIZE, "Hello! I'm your parent pid %d!\n", getpid());
if ((nbytes = write(fd[WRITE_END], line, strlen(line))) < 0) {
    fprintf(stderr, "Unable to write to pipe: %s\n", strerror(errno));
}
close(fd[WRITE_END]);
/* wait for child and exit */
if (waitpid(pid, NULL, 0) < 0) {
    fprintf(stderr, "Cannot wait for child: %s\n", strerror(errno));
}
exit(EXIT_SUCCESS);
}
else {
    /* child */
    close(fd[WRITE_END]);
    printf("Child process with pid %d\n", getpid());
    printf("Receiving message from parent (pid %d):\n", getppid());
    if ((nbytes = read(fd[READ_END], line, LINESIZE)) < 0 ) {
        fprintf(stderr, "Unable to read from pipe: %s\n", strerror(errno));
    }
    close(fd[READ_END]);
    /* write message from parent */
    write(STDOUT_FILENO, line, nbytes);
    /* exit gracefully */
    exit(EXIT_SUCCESS);
}
}

```

Altere o programa de tal forma que, em vez das mensagens enviadas, o processo pai abra um ficheiro de texto (cujo nome deve ser dado na linha de comando), leia o seu conteúdo e o passe através da “pipe” para o processo filho. Este deverá receber o conteúdo do ficheiro e escrevê-lo no “stdout”. Compile e execute o seu programa com um ficheiro de texto grande (p.e., o ficheiro com este código fonte).

**Q2.** O seguinte exemplo mostra como ligar o “stdout” do comando `cmd1` ao “stdin” do comando `cmd2`, usando uma “pipe”. A função que permite fazer este mapeamento é `dup2`. Consulte o manual para ver como funciona. Analise o código, complete-o, compile-o e execute-o.

```
#include <stdio.h>
```

```

#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>

#define READ_END 0
#define WRITE_END 1

char* cmd1[] = {"ls", "-l", NULL};
char* cmd2[] = {"wc", "-l", NULL};

int main (int argc, char* argv[]) {
    int fd[2];
    pid_t pid;

    if (pipe(fd) < 0) {
        /* pipe error */
    }

    if ((pid = fork()) < 0) {
        /* fork error */
    }

    if (pid > 0) {
        close(fd[READ_END]);
        dup2(fd[WRITE_END], STDOUT_FILENO); // stdout to pipe
        close(fd[WRITE_END]);
        // parent writes to the pipe
        if (execvp(cmd1[0], cmd1) < 0) {
            /* exec error */
        }
    } else {
        close(fd[WRITE_END]);
        dup2(fd[READ_END], STDIN_FILENO); // stdin from pipe
        close(fd[READ_END]);
        if (execvp(cmd2[0], cmd2) < 0) {
            /* exec error */
        }
    }
}

```

Note que, por vezes, é possível que o resultado do comando não seja apresentado no terminal em sincronia com o “prompt” da “shell” (i.e., surge primeiro o “prompt” e depois o resultado). Como explica este fenómeno?

**Q3.** Use o código anterior para escrever um comando `tube` que recebe uma sequência de argumentos semelhante a uma “pipe” na “shell” (e.g., `tube "ls -l | wc -l"`), que produza os “arrays” `cmd1` e `cmd2` respectivos e execute o comando entre aspas. Como faria para executar três comandos ligados por “pipes”? E `n` comandos?

**Q4.** O programa seguinte implementa um mecanismo de comunicação entre processos pai e filho mas agora usando um par de “sockets”. Ao invés das “pipes”, os “sockets” permitem a comunicação bidirecional. Compile e execute o programa. Leia com atenção o código e compreenda-o.

```
#include <sys/wait.h>
#include <sys/socket.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>

#define CHANNEL0 0
#define CHANNEL1 1

#define DATA0 "In every walk with nature..."
#define DATA1 "...one receives far more than he seeks."
/* by John Muir */

int main(int argc, char* argv[]) {
    int  sockets[2];
    char buf[1024];
    pid_t pid;

    if (socketpair(AF_UNIX, SOCK_STREAM, 0, sockets) < 0) {
        perror("opening stream socket pair");
        exit(1);
    }

    if ((pid = fork()) < 0) {
        perror("fork");
        return EXIT_FAILURE;
    }
    else if (pid == 0) {
        /* this is the child */
        close(sockets[CHANNEL0]);
        if (read(sockets[CHANNEL1], buf, sizeof(buf)) < 0)
            perror("reading stream message");
        printf("message from %d-->%s\n", getpid(), buf);
    }
```

```

    if (write(sockets[CHANNEL1], DATA1, sizeof(DATA1)) < 0)
        perror("writing stream message");
    close(sockets[CHANNEL1]);
    /* leave gracefully */
    return EXIT_SUCCESS;
}
else {
    /* this is the parent */
    close(sockets[CHANNEL1]);
    if (write(sockets[CHANNEL0], DATA0, sizeof(DATA0)) < 0)
        perror("writing stream message");
    if (read(sockets[CHANNEL0], buf, sizeof(buf)) < 0)
        perror("reading stream message");
    printf("message from %d-->%s\n", pid, buf);
    close(sockets[CHANNEL0]);
    /* wait for child and exit */
    if (waitpid(pid, NULL, 0) < 0) {
        perror("did not catch child exiting");
        return EXIT_FAILURE;
    }
    return EXIT_SUCCESS;
}
}
}

```

Modifique o programa de tal forma que o processo pai abra um ficheiro de texto e transfira o seu conteúdo para o processo filho. Por sua vez o processo filho deve receber o conteúdo, passar todos os caracteres para maiúsculas e devolvê-los para o processo pai que os imprime no “stdout”.

**Q5.** O seguinte programa demonstra a utilização de um segmento de memória partilhado entre processos. A função `mmap` é usada para criar o dito segmento cujo apontador é partilhado pelos vários processos criados pelas chamadas a `fork` que se seguem. O exemplo usa o segmento de memória para guardar uma matriz de valores inteiros inicializada a partir de uma ficheiro (`infile`). Os processos calculam em paralelo o número de entradas na matriz maiores do que um valor limite (`threshold`), também fornecido como input ao programa. Cada processo varre apenas algumas linhas da matriz e guarda o número de valores encontrados num vector com os parciais por linha (também partilhado). No final, o processo pai percorre o vector de parciais e soma os valores para obter o total para a matriz. Esta forma de resolver o problema acelera significativamente a sua resolução, no limite executando em  $T(1)/nprocs$  unidades de tempo, onde  $T(1)$  é o tempo de execução com 1 processo e `nprocs` o número de processos criados pelas chamadas a `fork`.

```
#include <stdio.h>
```

```

#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/mman.h>

int main(int argc, char *argv[]) {

    /* ----- create and read matrix ----- */
    char* infile = argv[1];
    int nprocs = atoi(argv[2]);
    int threshold = atoi(argv[3]);

    FILE *fp;
    if((fp = fopen(infile,"r")) == NULL){
        perror("cannot open file");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    size_t str_size = 0;
    char* str = NULL;
    getline(&str, &str_size, fp);
    int n = atoi(str);
    int matrix[n][n];
    int i = 0, j = 0;
    while ( getline(&str, &str_size, fp) > 0 ) {
        char* token = strtok(str, " ");
        while( token != NULL ) {
            matrix[i][j]=atoi(token);
            token=strtok(NULL, " ");
            j++;
        }
        i++;
        j=0;
    }
    fclose(fp);

    for(i = 0; i < n; i++){
        for(j = 0; j < n; j++){
            printf("%d ", matrix[i][j]);
        }
        printf("\n");
    }
}

```

```

/* ----- setup shared memory ----- */

int *partials = mmap(NULL, nprocs*sizeof(int), PROT_READ|PROT_WRITE,
    MAP_SHARED|MAP_ANONYMOUS, 0, 0);

if(partials == MAP_FAILED){
    perror("mmap");
    exit(EXIT_FAILURE);
}

for(i = 0; i < nprocs; i++)
    partials[i] = 0;

/* ----- start nprocs and do work ----- */

for(i = 0; i < nprocs; i++) {
    pid_t pid;
    if ((pid = fork()) < 0) {
        perror("fork");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    if(pid == 0) {
        for(int j = 0; j < n; j++)
            if(j % nprocs == i)
                for(int k = 0; k < n; k++)
                    if(matrix[j][k] > threshold)
                        partials[i]++;
        exit(EXIT_SUCCESS);
    }
}

/* ----- wait for nprocs to finish ----- */
for(i = 0; i < nprocs; i++) {
    if (waitpid(-1, NULL, 0) < 0) {
        perror("waitpid");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
}

/* ler resultados enviados pelos processos filhos */
int total = 0;
for(i = 0; i < nprocs; i++)
    total += partials[i];

```

```

printf("%d\n",total);

/* ----- release shared memory ----- */
if (munmap(partials, sizeof(partials)) < 0) {
    perror("munmap");
    exit(EXIT_FAILURE);
}

exit(EXIT_SUCCESS);
}

```

**Q6.** O exemplo seguinte mostra a manipulação e o tratamento de sinais pelo utilizador. Na função `main`, aparece a função `signal` que regista qual o tratamento que deve ser dado, quando o processo que executa o código recebe os sinais `SIGUSR1` e `SIGUSR2`. Para testar o exemplo, abra um terminal novo envie o sinal `SIGUSR1` ao processo `N` usando o comando `kill -SIGUSR1 N`.

```

#include <errno.h>
#include <signal.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>

static void handler1() { printf("received SIGUSR1\n"); }

static void handler2() { printf("received SIGUSR2\n"); }

static void handler3() { printf("received SIGHUP\n"); }

int main(int argc, char* argv[]) {
    printf("My PID is %d\n", getpid());
    if (signal(SIGUSR1, handler1) == SIG_ERR) {
        fprintf(stderr, "Can't catch SIGUSR1: %s", strerror(errno));
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    if (signal(SIGUSR2, handler2) == SIG_ERR) {
        fprintf(stderr, "Can't catch SIGUSR2: %s", strerror(errno));
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    if (signal(SIGHUP, handler3) == SIG_ERR) {
        fprintf(stderr, "Can't catch SIGHUP: %s", strerror(errno));
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
}

```



```

}

/* stick around ... */
for ( ; ; )
    pause();
}

```

**Q7.** Estenda o código anterior para que suporte o tratamento dos sinais **SIGTSTP** (enviado pelo terminal quando se usa **CTRL-Z**) e **SIGINT** (enviado pelo terminal quando se usa **CTRL-C**), imprimindo nesses casos uma mensagem adequada. Veja se consegue fazer algo de semelhante com o sinal **SIGKILL**.

**Q8.** O exemplo seguinte mostra como pode fazer a troca de sinais entre um processo pai e um processo filho. Analise o código, complete-o, compile-o e execute-o.

```

#include <errno.h>
#include <signal.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>

static void handler_parent()
{ printf("%d: Parent received signal\n", getpid()); }
static void handler_child()
{ printf("%d: Child received signal\n", getpid()); }

int main(int argc, char* argv[]) {
    pid_t pid;
    if (signal(SIGUSR1, handler_parent) == SIG_ERR)
        { /* signal error */}
    if (signal(SIGUSR2, handler_child) == SIG_ERR)
        { /* signal error */}
    if ((pid = fork()) < 0)
        { /* fork error */}
    else if (pid > 0) {
        /* parent's code */
        kill(pid, SIGUSR2);
        pause();
    } else {
        /* child's code */
        kill(getppid(), SIGUSR1);
        pause();
    }
}

```

```
}  
}
```

**Q9.** Estenda o código anterior de forma a que o processo filho envie 3 sinais ao processo pai. O processo pai, que não sabe o número de sinais que irá receber, deverá fazer uma contagem dos sinais que recebe e imprimir essa contagem cada vez que recebe um sinal.

**Q10.** O seguinte exemplo mostra como os sinais podem ser úteis, por exemplo, para actualizar a configuração de um processo sem ter de o terminar e voltar a executar (muito menos recompilar). Isto é muito útil, por exemplo, no caso de servidores que devem manter-se sempre disponíveis (uma propriedade designada por “availability”). Veja o código seguinte:

```
#include <signal.h>  
#include <stdio.h>  
#include <string.h>  
#include <stdlib.h>  
#include <unistd.h>  
#include <sys/time.h>  
#include <sys/errno.h>  
  
/* program parameters, this is just an example */  
static int  param1;  
static int  param2;  
static float param3;  
static float param4;  
  
void read_parameters() {  
    FILE *fp;  
  
    if ( (fp = fopen(".config", "r")) == NULL ){  
        printf("Missing configuration file\n");  
        exit(EXIT_FAILURE);  
    }  
  
    fscanf(fp, "param1: %d\n", &param1);  
    fscanf(fp, "param2: %d\n", &param2);  
    fscanf(fp, "param3: %f\n", &param3);  
    fscanf(fp, "param4: %f\n", &param4);  
  
    fclose(fp);  
}  
  
void print_parameters() {
```

```

    printf("param1: %d\n", param1);
    printf("param2: %d\n", param2);
    printf("param3: %f\n", param3);
    printf("param4: %f\n", param4);
}

void handler (int signum) {
    read_parameters();
    printf ("read new parameters, values are:\n");
    print_parameters();
}

int main (int argc, char* argv[]) {
    if (signal(SIGHUP, handler) == SIG_ERR) {
        fprintf(stderr, "Can't catch SIGHUP: %s", strerror(errno));
        exit(EXIT_FAILURE);
    }

    /* print PID for reference */
    printf("my PID is %d\n", getpid());

    /* read initial parameters */
    read_parameters();

    /* stick around and catch SIGHUP signals */
    printf("working...\n");
    for ( ; ; )
        ;
}

```

Agora, assumo que o guardam num ficheiro `f7q9.c` e execute os comandos seguintes:

```

$ cat > .config
param1: 263
param2: 7912
param3: -2.651178
param4: 5.222693
^D
$
$ gcc f7q9.c -o f7q9
$ ./f7q9 &
my PID is 36595
working...

```

```
$
$ kill -HUP 36595
read new parameters,values are:
param1: 263
param2: 7912
param3: -2.651178
param4: 5.222693
$
$ emacs .config (change some values)
$
$ kill -HUP 36595
read new parameters,values are:
param1: 263
param2: 321
param3: -2.651178
param4: 3.333895
$
```

Percebeu o que aconteceu? Para perceber o que é o sinal **SIGHUP** (=“HangUP”) veja aqui (<https://en.wikipedia.org/wiki/SIGHUP>), em especial a secção “Modern usage”. O número deste sinal é 1, pelo que, no exemplo acima:

```
$ kill -HUP 36595
```

poderia ter sido escrito como:

```
$ kill -1 36595
```

Note que neste exercício não é obrigatório usar **SIGHUP**, poderia utilizar qualquer sinal capturável pelo processo.