Processos Unix (perspectiva do programador)

••• "Race conditions"

- Verificam-se quando o resultado final das operações de um conjunto de processos/tarefas depende de condições não controláveis.
 - Essas condições podem afectar ordem de execução das respectivas instruções, originando diferentes resultados.
 - Exemplos de condições não controláveis: carga do sistema, sequência de inputs para a aplicação.
- Exemplo: Qual a ordem das impressões no programa abaixo?

```
int main() {
  fork();
  printf("%d\n",getpid());
}
```

Race conditions (versão 2 do exemplo)

Pretende-se que a ordem de impressão seja: 1º pai; 2º filho.

```
int main() {
   int pid = fork();
   if(pid==0)
      sleep(1); //será que 1 segundo chega?
   printf("%d\n",getpid());
}
```

- E interferências de outros processos do sistema?
 - Solução pobre e sujeita a problemas.

Análise do exemplo anterior: equivalência a dois programas

Versão 3 do exemplo de "race conditions": solução com sinais

```
void sig usr(int signo)
{ sigflag = 1; }
int main() {
   int pid;
   sigset t newmask, zeromask;
   signal(SIGUSR1, sig_usr)
   sigemptyset(&zeromask);
   sigemptyset(&newmask);
   sigaddset(&newmask, SIGUSR1);
   sigprocmask(SIG_BLOCK, &newmask, NULL)
//...
```

• • (cont.)

```
//...
   pid = fork();
   if(pid==0){
    while (sigflag == 0)
         sigsuspend(&zeromask); /* wait for parent */
      printf("%d\n",getpid());
   } else {
      printf("%d\n",getpid());
      kill(pid, SIGUSR1);
- A utilização do sigflag não deveria tornar o bloqueio de sinais
   desnecessário?
 - Dica: o que acontece se o sinal for gerado entre o
   while() e o sigsuspend()? ->
- Porquê o while, com o uso da flag? -> outros sinais
- Porquê não usar o pause em vez de sigsuspend()?
                ISEP - LEEC - Sistemas Computacionais 2017/2018
6
```

• • Atomicidade!

```
o sigsuspend(&zeromask);

≠
o sigprocmask(SIG_SETMASK, &zeromask, NULL);
    pause();
```

 Se o sinal for gerado entre a execução do sigprocmask() e do pause() o processo vai perder esse sinal e ficar bloqueado até receber novo sinal. Comunicação entre processos: pipes.

• • Pipes

- Mecanismo de comunicação de dados entre processos
- Pode ser visto como um canal de comunicação ("tubo") unidirecional
 - Transferência sequencial de bytes
 - First in First out (FIFO)

Pipes

- Extremidade de envio é tratada como um ficheiro aberto para escrita
 - Envios s\(\tilde{a}\) of feitos com fun\(\tilde{c}\) oes de escrita para ficheiros.
- Extremidade de receção é tratada como um ficheiro aberto para leitura
 - Receção dos dados é feita com funções de leitura de ficheiros.
 - Cada byte só pode ser lido uma vez (transmissão sequencial)
- Permite comunicações half-duplex:
 - Ambas as extremidades do canal podem ser abertas pelos diferentes processos.

Pipes: anónimos ou com nome

- Pipes sem nome (ou anónimo)
 - Só estão (diretamente *) acessíveis aos processos que os criam e seus descendentes.
 - Novos processos herdam sempre os ficheiros abertos pelo processo pai.
- Pipes com nome ("fifo")
 - São vistos como ficheiros do sistema (têm nome e permissões de acesso)
 - Podem ser usados por qualquer processo através da abertura do ficheiro respetivo.
 - (*) É possível partilhar descritores de ficheiros usando o mecanismo de sockets.

Pipes sem nome

• Programação C:

- int pipe(int filedes[2]);
 - filedes[0] descritor de ficheiro para leitura
 - filedes[1] descritor de ficheiro para escrita
 - Usar com funções read e write, ou aplicar fdopen
 - ssize_t read(int fd, void *buf, size_t count);
 - ssize_t write(int fd, const void *buf, size_t count);
 - FILE *fdopen(int fd, const char *mode);
- man 7 pipe, man 2 pipe

Versão 4 do exemplo de *race* conditions: solução com *pipes*

```
int main() {
  int pid;
  int pfd[2];
  char c:
  pipe(pfd);//uma vez mais, sem verificação de erros...
  pid = fork();
  if(pid==0){
   read(pfd[0],&c,1); /* wait for parent */
   printf("%d\n",getpid());
  } else {
   printf("%d\n",getpid());
   write(pfd[1],"c",1);
```

• • FIFO (named pipe)

- Um ficheiro fifo é um pipe com um nome (ou seja, visível no sistema de ficheiros)
 - O mecanismo fifo obedece aos mesmos princípios do pipe mas pode ser usado entre processos sem qualquer relação entre si.
 - man 7 fifo

• • FIFO (named pipe)

- Criação:
 - Na shell: com o comando mkfifo ou mknod
 - Programação C:
 - int mkfifo(const char *pathname, mode_t permissions);
 - int mknod(const char *pathname, mode_t mode, dev_t dev); // com dev = S_IFIFO
- Estes comandos só fazem a criação do pipe.
 - Necessário fazer a sua abertura com as funções habituais de abertura de ficheiros.
- man 7 fifo

• • FIFO: exemplo (escritor)

```
#define FIFO FILE "myfifo"
int main(void) {
   FILE *fp; char readbuf[80];
   mkfifo(FIFO FILE, 0600);//caso exista, não faz nada
    //aquarda que fifo seja aberto para leitura
   fp = fopen(FIFO FILE, "w");
    //envia linha de texto
   fprintf(fp, "Hello\n");
   return(0);
```

• • FIFO: exemplo (leitor)

```
int main(void) {
   FILE *fp; char readbuf[80];
   mkfifo(FIFO FILE, 0600);
    //aquarda que fifo seja aberto para escrita
   fp = fopen(FIFO FILE, "r");
    //aguarda que seja enviada linha de texto
   fgets(readbuf, 80, fp);
   printf("Received string: %s\n", readbuf);
   return(0);
}
```

• • | popen()

- FILE *popen(const char *command, const char *type);
- Cria um pipe e um novo processo que por sua vez irá executar, numa *shell*, o comando especificado.
- Retorna um stream.
 - Poderá ser de dois tipos:
 - Para leitura do stdout do novo processo
 - Para escrita no stdin do novo processo
 - Esta comunicação é feita através do pipe, i.e., o stream está associado ao pipe criado internamente pelo popen()
- Exemplo:
 - FILE *fp = popen("ls","r");
- Fechar com o pclose() (e não o fclose()) aguarda a terminação do processo criado pelo popen()

Comunicação entre processos: filas de mensagens.

Filas de Mensagens (message queues)

- Mensagem bloco de dados com um máximo de mq msgsize bytes
 - mq_msgsize é um atributo da fila, definido na sua criação.
- A fila é um *buffer* de mensagens.
 - Mensagens ordenadas por prioridade
 - Mensagens do mesmo nível prioridade tratadas segundo política FIFO
 - Múltiplas tarefas podem enviar mensagens para a fila.
 - Múltiplas tarefas podem receber mensagens para a fila.
 - Cada mensagem só é recebida por uma tarefa

Filas de Mensagens: POSIX API

- mqd t mq open(const char *name, int oflag, mode t mode, struct mq attr *attr)
 - Abre uma ligação a uma fila de mensagens (com criação opcional) e retorna o identificador da fila.

```
struct mq attr {
 long mq flags; /* Flags: 0 or 0 NONBLOCK */
 long mq maxmsg; /* Max. # of messages on queue */
 long mq msgsize; /* Max. message size (bytes) */
 long mq curmsgs;}; /* # of messages currently in queue */
```

- int mg send(mgd t mgdes, const char *msg ptr, size t msg len, unsigned msg prio)
- ssize t mq receive(mqd t mqdes, char *msg ptr, size t msg len, unsigned *msg prio)
 - Recebe (e retira) da fila mqdes a mensagem mais antiga do grupo de mensagens com o nível de prioridade mais alto.
 ISEP - LEEC - Sistemas Computacionais 2017/2018

Filas de Mensagens: POSIX API

- int mq close (mqd t mqdes)
 - Fecha a ligação à fila de mensagens mqdes.
- o int mq unlink(const char *name)
 - Marca a fila para eliminação.
- - Obtém o atributos da fila mqdes.
- o int mq_setattr(mqd_t mqdes, const struct mq_attr * newattr, const struct mq attr * oldattr)
 - Permite passar a fila de modo bloqueante para modo não bloqueante e vice-versa. Não é possível alterar os restantes atributos.
- Linux: man mq_overview

Filas de Mensagens System V (*legacy*)

System V API

- int msgget(key_t key, int msgflg);
- int msgctl(int msqid, int cmd, struct msqid ds *buf);
- ssize_t msgrcv(int msqid, void *ptr, size_t nbytes, long type, int flag);

Exemplo 1: envio de mensagem

```
#define MSGQOBJ NAME "/myqueue123"
#define MAX_MSG LEN 70
int main(int argc, char *argv[]) {
   mqd t msgq id;
    char msgcontent[MAX_MSG_LEN];
  //variáveis adicionais e analisar argumentos
    if (create queue) {
   msgq id = mq open(MSGQOBJ NAME,
       O RDWR | O CREAT | O EXCL,
       S IRWXU | S_IRWXG,
       NULL);
    } else {
   msgq id = mq open(MSGQOBJ NAME, O RDWR);
```

Exemplo 1: envio de mensagem (cont.)

```
/* producing the message */
 currtime = time(NULL);
 snprintf(msgcontent, MAX MSG LEN,
    "Hello from process %u (at %s).",
    getpid(), ctime(&currtime));
mq send(msgq id, msgcontent,
    strlen(msgcontent)+1, msgprio);
mq close(msgq id);
 return 0;
```

Exemplo 2: leitura de mensagem

```
#define MAX MSG LEN 10000
int main(int argc, char *argv[]) {
  struct mq attr msgq attr;
   //... declarações das outras variáveis
   msgq id = mq open("/myqueue123", O RDWR);
   msgsz = mq receive(msgq id, msgcontent,
  MAX MSG LEN, &prio);
  printf("Received message (%d bytes): %s\n", msgsz,
  msgcontent);
```

Filas de mensagens POSIX: considerações finais

- Permitem implementar, de forma simples, uma política FIFO.
- Envolvem cópia de dados
 - proc1 => queue => proc2
- Envolvem chamadas ao kernel (mq_receive, mq_send)
- Mecanismo local (apenas para processos residentes no mesmo computador)

Comunicação entre processos: memória partilhada.

Memória Partilhada (shared memory)

- Permite que múltiplos processos possam aceder a um bloco de memória comum.
 - Quando um processo altera o conteúdo dessa memória, todos os processos observam essa modificação.
 - Acesso rápido (igual ao acesso da restante memória do processo), sem intervenção do kernel do SO.
 - Principais limitações:
 - Não oferece nenhuma forma de sincronização.
 - Sem sincronização, um processo pode ler os dados enquanto outro processo os está a modificar => potenciais inconsistências.
 - Redimensionamento do tamanho é difícil de implementar.

Memória partilhada (API POSIX)

- Possível criar blocos de memória partilhada com ou sem nome (anónimos).
- Memória partilhada com nome:
 - Criação/abertura de bloco de memória:
 int shm_open(const char *name, int oflag, mode_t mode);
 - Eliminação:
 int shm_unlink(const char *name);
 - Exemplo (criação de um bloco de 1024 bytes):

```
int fd = shm_open("/myshm", 0_CREAT | 0_RDWR, 0600);
ftruncate(fd, 1024);
```

• • | mmap

Permite mapear ficheiros em memória

- void *mmap(void *start, size_t length, int prot, int flags, int fd, off t offset);
 - Algumas flags:
 - MAP_SHARED Updates to the mapping are visible to other processes that map this file, and are carried through to the underlying file.
 - MAP_ANON (anonymous, sem nome) Usada com a flag MAP_SHARED, permite criar um bloco de memória sem ser necessário utilizar o shm_open.
- int munmap(void *start, size_t length);
 - The address addr must be a multiple of the page size.
 - All pages containing a part of the indicated range are unmapped
 - Closing the file descriptor does not unmap a region.

Utilização de memória partilhada

- Entre processos de diferentes grupos (e.g., diferentes programas):
 - Memória partilhada com nome:
 - shm_open + mmap
 - mmap permite aceder à memória partilhada usando apontadores.
- Entre processos do mesmo grupo:
 - Basta usar memória partilhada sem nome:

```
mmap COM flags = MAP_SHARED | MAP_ANON
```

Exemplo (bloco de 1024 bytes):

```
char *ptr = mmap(NULL, 1024, PROT_READ |
PROT_WRITE, MAP_SHARED | MAP_ANON, -1, 0);
```

Exemplo: memória partilhada com shm_open + mmap

```
int main(void) {
  char *shmptr; //ou outro tipo qualquer...
  int fd;
  /* Create shared memory object and set its size */
  fd = shm open("/myshm", O CREAT | O RDWR,
   | S IWUSR);
  ftruncate(fd, SHM SIZE);
  /* Map shared memory object */
  shmptr = mmap(NULL, SHM SIZE,
   PROT READ | PROT WRITE, MAP SHARED, fd, 0);
  //Use the memory...
  shmptr[0]=...
```

Memória partilhada: System V

- API System V (legado)
 - int shmget(key_t key, size_t size, int
 flag);
 - int shmctl(int shmid, int cmd, struct shmid_ds *buf);
 - void *shmat(int shmid, const void *addr, int flag);
 - int shmdt(void *addr);
 - (shell) ipcs -m
- Ainda bastante utilizada, mas evitar em novos projectos: usar norma POSIX.

Exemplo memória partilhada System V (*legacy*)

```
int main(void) {
    int shmid;
    char *shmptr;
    /* Allocate a shared memory segment. */
    shmid = shmget(IPC PRIVATE, SHM SIZE,
       IPC CREAT | 0666);
    /* attach the shared memory segment. */
    shmptr = shmat(shmid, 0, 0);
    //use the memory...
    /* Detach the shared memory segment. */
    shmdt (shared memory);
   /* Deallocate the shared memory segment. */
    shmctl(shmid, IPC RMID, 0);
```