Sistemas Operativos

Guião desenvolvido por Artur Carneiro Pereira

Ano lectivo 2022/2023

Aula Prática Nº 8

Objetivos

Estudo de processos e sinais em Unix. Alteração da resposta por omissão dos processos a sinais. Utilização das *chamadas ao sistema* fork, execl, wait, waitpid, sigaction e kill.

Guião

- 1. Criação de processos.
 - a) Consulte no manual *on-line* a descrição das chamadas ao sistema fork, getpid e getppid.
 - b) Leia atentamente o código-fonte forkl.c e procure responder às questões seguintes sem executar o programa.
 - i. Quantas linhas são impressas no ecrã quando o programa é executado?
 - ii. Quem imprime o quê? Como pode verificá-lo quando o programa for executado?
 - iii. Construa um diagrama que identifique os processos lançados pelo programa, pondo em destaque as acções principais que cada um executa.
 - c) Crie o ficheiro executável fork1 (*make fork1*), execute-o e confirme as suas deduções. Qual é o *processo-pai* do programa?
- 2. Distinção entre o processo-pai e o processo-filho.
 - a) Leia atentamente o código-fonte fork2.c, crie o ficheiro executável fork2 (make fork2), execute-o e interprete os valores impressos.
 - b) Explique como é que os processos envolvidos podem distinguir qual deles é o *processo-pai* e qual é o *processo-filho*. De facto, no código apresentado já o fazem. Como? E para que efeito?

Tarefa 1 — Altere o programa fork2.c de modo que, após o fork(), o processo-pai escreva PAI no ecrã e o processo-filho escreva FILHO no ecrã.

- 3. Definição da acção a desenvolver pelo processo-filho
 - a) Consulte no manual *on-line* a descrição da chamada ao sistema execl. Qual é a sua utilidade? Ela apresenta a característica notável de poder ser invocada com um número variável de parâmetros. Como é isso conseguido e qual é o significado atribuído a cada um deles?
 - b) Leia atentamente o código fonte fork3.c e procure responder às questões seguintes.
 - i. Os dois primeiros parâmetros de invocação da função execl são iguais. Porquê?
 - ii. Qual é o comando de shell equivalente a esta invocação?
 - c) Leia atentamente o código-fonte child.c e crie os ficheiros executáveis fork3 (make fork3) e child (make child). Execute o programa fork3 e procure responder às questões seguintes.
 - i. A instrução printf imediatamente a seguir a execl em fork3.c nunca é executada. Porquê?
 - ii. As duas mensagens impressas pelo processo child são ligeiramente diferentes. Qual é a diferença? O valor do PPID na segunda mudou. Porquê? Para que processo?
 - iii. Note também o posicionamento do prompt. Qual será a causa desta anomalia?

Tarefa 2 – Altere fork3.c de modo que o processo filho execute o comando 1s -1.

- 4. Sincronização entre o processo-pai e o processo-filho
 - a) Consulte no manual *on-line* a descrição das chamadas ao sistema wait e waitpid. Qual é a diferença entre elas?
 - b) Leia atentamente o código fonte fork4.c e procure responder às questões seguintes.
 - i. O que é fundamentalmente modificado relativamente a fork3.c?
 - ii. Em que ordem vão agora ser executadas as instruções de impressão?
 - iii. Onde vai agora ser posicionado o prompt?
 - c) Crie o ficheiro executável fork4 (make fork4), execute-o e confirme as suas deduções.

Tarefa 3 — Usando as chamadas ao sistema fork, execl e wait, escreva um programa designado myls que execute o comando ls —la fazendo aparecer no topo e na base da listagem linhas como a seguinte:

- 5. Sinais e a interrupção de processos.
 - a) Leia atentamente o código-fonte sigl.c. O que é suposto que este programa faça? Note, em particular, a instrução fflush. Que papel desempenha?
 - b) Crie o ficheiro executável sig1 (make sig1), execute-o e confirme as suas deduções.
 - c) Execute de novo o programa e prima durante a sua execução a combinação de teclas que exprime CRTL-C. O que acontece?
 - d) Execute de novo o programa e prima durante a sua execução a combinação de teclas que exprime CRTL-Z. O que acontece? Após premir CTRL-Z experimente utilizar os comandos. Descubra o efeito do comando fg. Prima novamente CTRL-Z e teste o efeito do comando bg. Execute o comando jobs.
- 6. Alteração da rotina de serviço a um sinal.
 - a) Consulte no manual *on-line* a descrição da chamada ao sistema sigaction.
 - b) Leia atentamente o código-fonte sig2.c. Crie o ficheiro executável sig2 (*make sig2*) e execute-o. Agora, se durante a execução do programa premir a combinação de teclas que exprime CRTL-C, não se verifica a sua terminação. Porquê? O que vai, concretamente, acontecer?
 - c) Crie o ficheiro executável sig2 (make sig2), execute-o e confirme as suas deduções.
 - d) Consulte no manual *on-line* a descrição do comando kill.
 - e) Volte a executar o programa e memorize a identificação do processo correspondente (PID). Lance outro terminal e execute nele o comando kill -SIGINT PID, em que PID é o identificador do processo que memorizou. Compare com a alínea c).
 - f) Execute o comando kill -SIGSTOP <u>PID</u> enquanto sig2 está a executar. Como pode retomar a execução do programa?
 - g) Execute agora um dos comandos kill -SIGTERM <u>PID</u>, kill -SIGKILL <u>PID</u> ou kill <u>PID</u> para terminar efectivamente o processo.

Tarefa 4 – Escreva um programa designado sig3.c, adaptado de sig2.c, que faça terminar o processo à quinta interrupção (i.e. à quinta vez que a combinação de teclas que exprime CRTL-C é premida). *Sugestão*: conte o número de vezes que a rotina de atendimento do sinal é invocada e, à quarta vez, reinstale a rotina de atendimento por omissão.