Programação Sistema com Processos

Processos

- Actualmente os sistemas operativos permitem a execução de vários programas em simultâneo. Por exemplo
 o utilizador pode estar a trabalhar no Ms Word enquanto o Outlook Express descarrega as mensagens de email. Ambos os programas se encontram a correr.
- Um programa a correr é normalmente designado de processo.
- Um processo está sempre associado a um espaço de memória. Neste espaço encontra-se o programa e os dados necessários ao seu funcionamento.
- Em computadores com apenas 1 processador o sistema operativo vai disponibilizando tempo de processador a cada um dos processos que se encontram a correr (time slice ou quantum).
- Em computadores com mais de 1 processador o sistema operativo pode distribuir os vários processos pelos vários processadores, acelerando assim a execução dos vários programas.
- Quando o processo que está a ocupar o processador inicia uma operação de entrada/saída (por exemplo a leitura de um ficheiro) então o sistema operativo fornece o processador a outro processo pois o primeiro não pode avançar no programa enquanto a operação de entrada/saída não terminar.
- Os processos podem estar essencialmente em três estados distintos: Correr (Running), Preparado (Ready), Bloqueado (Blocked).
- Num sistema com 1 processador apenas existe 1 processo no estado Correr. O sistema operativo só escolhe
 para Correr processos que estejam no estado Preparado. Os processos que estejam à espera da conclusão
 de operações de entrada/saída encontram-se no estado Bloqueado.
- No UNIX, um processo pode criar outro processo para que este desempenhe outras funções que lhe sejam atribuidas.
- A criação de um novo processo é realizada através da chamada ao sistema fork.
- O novo processo (processo filho) é uma cópia do processo que o criou. Fica com o mesmo programa do processo que o criou.
- Como normalmente se pretende que o processo filho realize algo diferente do processo pai, o programa deve conter instruções específicas para o processo filho, e instruções específicas para o processo pai.
- Esta diferenciação, entre o processo pai e o processo filho, é normalmente realizada logo após a função fork através de um if.
- Se for o pai que está a correr o programa executa um dos ramos do if, se for o filho executa o outro ramo do
 if.

Criação de processos

 Neste exemplo é criado um processo filho. Ambos os processos correm o mesmo programa, ou seja escrevem ambos os número de 1 até 10

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>

int main(){
  int i;
  fork();
  for( i = 0; i <= 10; i++ )
    printf("%d\n", i );
  return 0;
}</pre>
```

 Programa semelhante ao anterior mas agora utiliza-se a função getpid para se saber em cada momento qual o processo que escreve no ecrã.

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>

int main(){
   int i;

   printf("Sou o pai. Tenho o pid %d.\n", getpid() );

   fork();

   for( i = 0; i <= 10; i++ )
        printf("Sou o %d: %d\n", getpid(), i );

   return 0;</pre>
```

}

Este programa consegue distinguir quem o está a correr, o processo pai, ou o processo filho. Para isso o
programa observa o valor devolvido pelo fork. Quando o fork devolve zero isso quer dizer que é o filho que
está a correr o programa. Quando o fork devolve um valor diferente de zero (na verdade o pid do filho) isso
quer dizer que é o processo pai que está a correr o programa. Desta forma com um if a seguir ao fork é
possível o processo pai realizar uma operação (escrever os números de 0 a 10), e o processo filho realizar
outra operação (escrever os números de 10 a 0).

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
int main(){
 int i, pid;
 printf("Sou o pai. Tenho o pid %d.\n", getpid() );
 pid=fork();
 if( pid == 0 ){
   for( i = 10; i >= 0; i -- )
     printf("Sou o %d: %d\n", getpid(), i );
 }
 else{
   for( i = 0; i <= 10; i++ )
      printf("Sou o %d: %d\n", getpid(), i );
 }
 return 0;
}
```

Este programa é semelhante ao anterior, mas neste caso o processo pai vai esperar que o processo filho
escreva os seus números, e termine, para depois escrever os seus números. O processo pai espera que o
filho termine através da função wait. O parâmetro desta função disponibiliza informação sobre a execução do
processo filho.

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
int main(){
 int i, pid, childStatus;
 printf("Sou o pai. Tenho o pid %d.\n", getpid() );
 pid=fork();
 if( pid == 0 ){
   for( i = 10; i >= 0; i-- )
     printf("Sou o %d: %d\n", getpid(), i );
 3
 else{
   wait(&childStatus);
   for( i = 0; i <= 10; i++ )
      printf("Sou o %d: %d\n", getpid(), i );
 }
 return 0;
```

 No programa seguinte são lançados tantos processos filhos quanto o número de argumentos passados ao programa. Com base nesta estrutura podem ser desenvolvidos programas que colocam um processo filho diferente a tratar de cada argumento recebido.

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

```
#include <stdlib.h>
int main(int argc, char *argv[]){
  int i, pid, childPid, childStatus, nChilds;
  printf("Sou o pai. Vou criar tantos filhos quanto os argumentos passados.\n");
  nChilds = argc -1;
  for( i = 0; i < nChilds; i++ ){</pre>
    pid=fork();
    if( pid == 0 ){
      printf("Sou\ o\ filho\ %d\ e\ tenho\ o\ pid\ %d.\ Vou\ tratar\ do\ argumento\ %s\n",\ i,\ getpid(),\ argv[\ i\ +\ 1\ ]\ );
      exit(0); //o filho termina aqui, se continuasse iria seguir para o ciclo...
    }
    else{
      //o pai não faz nada, simplesmente continua no ciclo para criar outro processo
  }
  //Depois de criar os vários filhos o pai espera por cada um deles
  for( i = 0; i < nChilds; i++ ){</pre>
    childPid = wait(&childStatus);
    printf("Terminou o filho com o pid %d\n", childPid);
  return 0;
}
```

 Como exemplo de aplicação do programa anterior, mostra-se uma primeira versão de um programa que lança vários filhos para copiar cada um dos fcheiros fornecidos na linha de comando para uma diretoria também fornecida na linha de comando. A diretoria destino é o último argumento da linha de comando. Repare que este programa ainda não realiza a cópia dos ficheiros, apenas mostra no ecrã o caminho para o ficheiro original e o caminho para nova cópia deste ficheiro.

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <libaen.h>
#define MAX FILENAME 500
int main(int argc, char *argv[]){
 int i, pid, childPid, childStatus, nChilds;
 printf("Sou o pai. Vou criar um filho diferente para copiar cada ficheiro fornecido na linha de comando. O último :
 nChilds = argc - 2;
 for( i = 0; i < nChilds; i++ ){</pre>
    pid=fork();
   if( pid == 0 ){
     printf("Sou\ o\ filho\ %d\ e\ tenho\ o\ pid\ %d. Vou tratar do argumento %s\n", i, getpid(), argv[ i + 1 ] );
     char sourceFileName[MAX_FILENAME];
     char baseFileName[MAX_FILENAME];
     char newFileName[MAX_FILENAME];
      //O filho O copia o ficheiro no argv[ 1 ], o filho 1 copia o ficheiro no argv[ 2 ], \dots
      strcpy( sourceFileName, argv[ i + 1 ] );
      //Constroi o nome completo do novo ficheiro: diretoria de destino + "/" + nome simples do ficheiro
      strcpy( newFileName, argv[ argc - 1 ] );
      strcat( newFileName, "/" );
      strcat( newFileName, basename(sourceFileName) );
      printf("A copiar: %s >>> %s\n", sourceFileName, newFileName );
      exit(0); //o filho termina
```

```
}
else{
    //o pai continua no ciclo para criar outro processo
}

//Depois de criar os vários filhos o pai espera por cada um deles
for( i = 0; i < nChilds; i++ ){
    childPid = wait(&childStatus);
    printf("Terminou o filho com o pid %d\n", childPid);
}

return 0;</pre>
```

Execução de um programa

 A familia de funções exec permite a um processo executar um programa como se este fosse chamado pela linha de comando. Uma destas funções é execlp, à qual deve ser fornecido o nome do programa e a lista de argumentos. Esta lista deve terminar com (char *) NULL. Quando um processo chama uma das funções exec ele troca de programa (não é uma chamada de função!) e nunca mais retorna ao programa original. No exemplo seguinte é executado o comando ls -l. Como se pode verificar a instrução printf nunca será executada.

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

int main(){

  execlp( "ls", "ls", "-l", (char *) NULL);
  printf("Esta instrução nunca será executada!\n");
  return 0;
}
```

 Se o programa for executado por um processo filho, o processo pai pode continuar a realizar outras operações.

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

int main(){
   int i,pid, childPid;

   pid=fork();
   if( pid == 0 ){
      execlp( "ls", "ls", "-l", (char *) NULL);
   }
   else{
      wait(&childPid);
      printf("Programa executado! Posso continuar...\n");
   }
   return 0;
}
```

 A função execvp permite que a lista de argumentos seja fornecida através de um vector. Desta forma a quantidade de argumentos pode ser variável.

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

```
#include <string.h>
#define MAX_ARGS 100
int main(){
 int i,pid, childPid;
  char *argumentsVector[MAX_ARGS];
  //Guarda o primeiro argumento no vetor
  argumentsVector[0] = (char *) malloc(3);
  strcpy(argumentsVector[0], "ls");
  //Guarda o segundo argumento no vetor
 argumentsVector[1] = (char *) malloc(3);
strcpy(argumentsVector[1], "-1");
  //Termina a lista de argumentos
  argumentsVector[2] = (char *) NULL;
  pid=fork();
  if( pid == 0 ){
    execvp( argumentsVector[0], argumentsVector);
  }
  else{
   wait(&childPid);
    printf("Programa executado! Posso continuar...\n");
  }
  return 0;
```

Redireção e Pipes

 O programa seguinte redireciona o standard output para um ficheiro e executa o comando ls -l. A listagem produzida por este comando será armazenada no ficheiro.

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>

int main(){
   int fd;

   fd = open("output_ls.txt", O_CREAT | O_WRONLY | O_TRUNC, S_IRWXU);
   dup2(fd, STDOUT_FILENO );
   close( fd );
   execlp( "ls", "ls", "-1", (char *) NULL);
   printf("Esta instrução nunca será executada!\n");
   return 0;
}
```

• O programa seguinte realiza a mesma operação que o anterior mas através de um processo filho.

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>

int main(){
  int i, pid, childPid, fd;
```

 O programa seguinte executa o comando ls -l | more. Para isso é criado um pipe e redirecionado o standard output do processo filho, que executa o programa ls -l, e o standard input do processo pai, que executa o programa more.

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
int main(){
 int i, pid, childPid, fd[2];
 pipe(fd);
  pid=fork();
  if( pid == 0 ){
    dup2(fd[1], STDOUT_FILENO);
    close( fd[0] );
    close( fd[1] );
    execlp( "ls", "ls", "-l", (char *) NULL);
  }
  else{
    wait(&childPid);
    dup2(fd[0], STDIN_FILENO);
    close( fd[0] );
    close( fd[1] );
    execlp( "more", "more", (char *) NULL);
  }
  return 0;
}
```

• No programa seguinte o processo pai não faz nada. Os comandos são executados por processos filhos.

```
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
```

```
int main(){
 int i, pid, childPid, fd[2];
 pipe(fd);
 pid=fork();
 if( pid == 0 ){
   dup2(fd[1], STDOUT_FILENO);
   close( fd[0] );
   close( fd[1] );
    execlp( "ls", "ls", "-l", (char *) NULL);
 }
  else{
    pid=fork();
    if( pid == 0 ){
     dup2(fd[0], STDIN_FILENO);
     close( fd[0] );
     close( fd[1] );
     execlp( "more", "more", (char *) NULL);
    }
    else{
     close( fd[0] );
     close( fd[1] );
     wait(&childPid);
      wait(&childPid);
    }
 }
  return 0;
```

Última revisão efectuada em 23/01/19