

# Sistemas Operativos, Exame 2

IST - LEIC-A/ LEIC-T/ LETI - 2017-2018  
27 de Janeiro de 2017

---

- Todas as respostas devem ser dadas na folha de resposta.
  - Não pode sair da sala antes de passarem 60 minutos. Não é autorizada a utilização de telemóveis ou outros dispositivos electrónicos.
  - O exame tem a duração de 3 horas.
  - Em todas as respostas com código, pode omitir a verificação e tratamento de erros na chamada a funções.
- 

## 1 Programação Com Tarefas Por Troca de Mensagens

Considere que tem um conjunto de ficheiros de texto e que precisa de contar quantas vezes uma dada palavra aparece no conjunto desses ficheiros. Pretende distribuir o trabalho, dividindo o trabalho por diversas tarefas escravas. A estratégia de divisão deste programa em tarefas é a seguinte. Existe uma tarefa mestre, que cria todas as outras tarefas e distribui o trabalho pelas tarefas escravas. Existem  $n$  tarefas escravas, que contam palavras em ficheiros. Finalmente, existe uma tarefa acumuladora, que vai somando os resultados que as escravas vão produzindo.

- *A tarefa mestre faz o seguinte:* i) Cria as  $n$  tarefas escravas e a tarefa acumuladora. Nos parâmetros de criação, cada tarefa escrava é informada do seu próprio identificador e da palavra a procurar nos ficheiros; ii) Espera mensagens de “pedido de trabalho” vindas das tarefas escravas. Uma mensagem de “pedido de trabalho” é constituída por um único byte, contendo o caracter ‘P’. Sempre que recebe uma mensagem de pedido vinda de uma tarefa escrava, a tarefa mestre envia para essa tarefa escrava o nome de um novo ficheiro para processar.
- *As tarefas escravas fazem o seguinte:* i) Envia um “pedido de trabalho” ao mestre; ii) Esperam pelo nome do ficheiro a processar; iii) Contam o número de vezes que a palavra ocorre no ficheiro; iv) Envia o resultado para a tarefa acumuladora; v) Retornam ao ponto i).
- *A tarefa acumuladora faz o seguinte:* i) Espera mensagens das tarefas escravas com o número de vezes que a palavra alvo apareceu num ficheiro; ii) Soma esse valor a uma variável designada por “total\_acumulado”; iii) Imprime o valor do total acumulado no *stdout*; iv) Volta ao ponto i).

Para facilitar o código, assumo que o número de ficheiros a processar é infinito (isto é, há sempre mais ficheiros para processar), pelo que não é preciso concretizar condições de terminação.

**Pergunta 1** (*2 valores*) Complete o programa apresentado na folha de respostas tendo em conta os aspectos abaixo referidos.

Deve recorrer a uma biblioteca de troca de mensagens com a seguinte interface, que permite, respetivamente, enviar e receber uma mensagem da tarefa *tarefaOrig* para a tarefa *tarefaDest*. Em caso de sucesso, ambas as funções retornam um inteiro que indica o número de bytes enviados/recebidos.

```
int enviarMensagem(int tarefaOrig, int tarefaDest, void *msg, int tamanho);
int receberMensagemDeQualquerOrigem(int tarefaDest, int *origem, void *buffer, int tamanho);
```

Assumo que, perante a biblioteca, a tarefa mestre tem identificador 0, as escravas são identificadas como 1, 2, ...,  $n$  e a tarefa acumuladora é a  $n + 1$ .

*Importante:* note que, ao contrário do que acontecia no projeto, é possível receber uma mensagem sem indicar previamente de onde vem. Na função *receberMensagemDeQualquerOrigem* o parâmetro *origem* é preenchido pelo sistema de forma automática, e indica ao receptor quem enviou a mensagem.

O programa de cada escravo deve chamar a seguinte função auxiliar que recebe o nome de um ficheiro, uma palavra, e retorna quantas vezes a palavra aparece no ficheiro.

```
int conta_palavra(char* nomeficheiro, char* palavra);
```

Para simplificar, a função acumuladora já está completa.

§

## 2 Programação Com Tarefas Por Memória Partilhada

Considere um processo composto por tarefas escravas que executam unidades de trabalho, sendo que:

- Há 2 categorias de tarefas escravas, A e B. Cada tarefa trabalhadora executa um ciclo em que cada iteração: i) obtém uma unidade de trabalho da fila correspondente à sua categoria (fila A ou fila B); ii) executa a unidade de trabalho e guarda o resultado da computação; iii) avança para a próxima iteração. Para ilustrar, abaixo apresenta-se o programa executado pelas escravas da categoria A:

```
fnTrabalhadoraA(void *arg) {
    unidTrab_t *u;

    while (TRUE) {
        u = obtemProximaUnidade( fila [A] );
        iniciaAcessoCatA ();
        executaEGuarda(u);
        terminaAcessoCatA ();
    }
}
```

- No início do processo, são lançadas  $n$  escravas de cada categoria (ou seja,  $n + n$  escravas no total).
- Para obter desempenho óptimo só devem estar  $n$  tarefas escravas no total a correr em simultâneo; ou seja, nem todas as tarefas de ambas as categorias podem estar simultaneamente ativas.
- Existem 2 parâmetros,  $max_A$  e  $max_B$ , que indicam o número máximo de escravas de cada categoria que podem estar a correr em simultâneo, sendo que  $max_A + max_B = n$ . Para já, assuma que  $max_A$  e  $max_B$  são constantes.

### Pergunta 2 (1,5 valores)

Recorrendo exclusivamente a trincos e semáforos, escreva o código das funções *iniciaAcessoCatA()* e *terminaAcessoCatA()* (na folha de respostas) de forma a assegurar que, em qualquer momento, não há mais que  $max_A$  escravas A a computar unidades de trabalho. Declare e inicialize todas as variáveis de sincronização que usar.

### Pergunta 3 (1,5 valores)

Recorrendo agora exclusivamente a trincos (*mutexes*) e a variáveis de condição, construa uma solução que garanta o mesmo requisito anterior. Tal como na pergunta anterior, escreva o código das funções *iniciaAcessoCatA()* e *terminaAcessoCatA()*, declarando e inicializando todas as variáveis de sincronização que usar.

§

Assuma agora que as variáveis  $max_A$  e  $max_B$  podem ser ajustadas a qualquer momento através das seguintes funções:

```
trinco_t m_A, m_B;

void incrementaMaxA(int v) {
    fechar(m_B);
    if (max_B > v) {
        fechar(m_A);
        max_B -= v; max_A += v;
        abrir(m_A);
    }
    abrir(m_B);
}

void incrementaMaxB(int v) {
    fechar(m_A);
    if (max_A > v) {
        fechar(m_B);
        max_A -= v; max_B += v;
        abrir(m_B);
    }
    abrir(m_A);
}
```

**Pergunta 4 (1 valor)** Quando chamadas por tarefas concorrentes, observou-se que as funções acima por vezes bloqueiam para sempre. Que alterações propõe ao código para eliminar esse problema? Basta indicar as linhas que modificaria.

### 3 Programação com Processos

Considere os seguintes programas, A e B.

//Programa A

```
int main() {
    int pid[N], i;

    for (i=0; i<N; i++) {
        pid[i] = fork();
        if (pid[i] == 0) {
            printf("f(%d)_iniciou\n", i);
            f(i); /*função CPU-bound demorada */
            printf("f(%d)_terminou\n", i);
            exit(0);
        }
        else
            wait(NULL);
    }
}
```

//Programa B

```
int main() {
    int pid[N], i;

    for (i=0; i<N; i++) {
        pid[i] = fork();
        if (pid[i] == 0) {
            printf("f(%d)_iniciou\n", i);
            f(i); /* função CPU-bound demorada */
            printf("f(%d)_terminou\n", i);
            exit(0);
        }
    }

    for (i=0; i<N; i++)
        wait(NULL);
}
```

Nas próximas 2 perguntas, assinale a qual ou quais dos programas a afirmação se aplica.

**Pergunta 5** (0,5 valor) É possível observar este excerto (podem existir mensagens antes e depois do excerto, mas as duas mensagens apresentadas no excerto aparecem uma a seguir à outra):

```
f(1) terminou
f(0) terminou
```

**Pergunta 6** (0,5 valor) É possível observar este excerto (podem existir mensagens antes e depois do excerto, mas as duas mensagens apresentadas no excerto aparecem uma a seguir à outra):

```
f(0) terminou
f(1) terminou
```

**Pergunta 7** (2 valores) Partindo do programa B acima, apresente uma variante em que:

- Assim que o processo pai observe que um filho terminou, o processo pai envia um *signal* do tipo SIGUSR1 a todos os restantes processos filho;
- Cada processo filho que receba esse *signal* deve imprimir a palavra *acknowledged* e terminar imediatamente.

§

## 4 Gestor de Processos

Considere esta variante do programa B do grupo anterior, em que foi adicionada a chamada à função `nice`:

```
//Programa B-alternativo
```

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

    for (i=0; i<N; i++) {
        pid = fork();
        if (pid == 0) {
            nice(N - i);
            printf("f(%d)_iniciou\n", i);
            f(i); //função CPU-bound demorada
            printf("f(%d)_terminou\n", i);
            exit(0);
        }
    }

    for (i=0; i<N; i++)
        wait(NULL);
}
```

**Pergunta 8** (1 valor) Numa máquina *single-core*, que impacto espera que a chamada à função `nice` tenha no comportamento observado por este programa? Justifique.

§

Considere agora o seguinte programa:

```
//Programa C
int main() {
    if (fork() == 0) {
        f(); //função que gasta 2 segundos de CPU
    }
    else {
        sleep(1);
        printf("Passou_1_segundo_desde_o_fork\n");
        wait(NULL);
    }
}
```

**Pergunta 9** (2 valores) O autor deste programa tem a expectativa que a mensagem impressa pelo processo pai seja apresentada no ecrã cerca de 1 segundo depois do `fork()`. No entanto, ao experimentar este programa em sistemas operativos com escalonadores preemptivos e não preemptivos, observou que a mensagem surge no ecrã com diferentes atrasos (para além de 1 segundo).

Em que tipo de escalonador – preemptivo ou não-preemptivo – é mais provável que a mensagem seja impressa com maior atraso?

Ilustre a sua resposta apresentando nos diagramas temporais na folha de respostas: um exemplo de execução com escalonador preemptivo; um exemplo de execução com escalonador não-preemptivo. Nos diagramas, indique claramente qual o processo em execução em cada momento e o momento em que cada função é chamada. Assuma máquina *single-core* e escalonador com prioridades fixas em que o processo pai tem prioridade superior à do filho.

§

## 5 Gestão de Memória

Considere uma arquitectura de 32 bits que suporta páginas de 64Kbytes. Assuma que todas as páginas possuem esta dimensão.

**Pergunta 10** (1 valor) Quantas páginas pode no máximo um processo ter?

§

Neste sistema, considere a seguinte tabela de páginas de um processo:

Página	Bit Presença	Protecção	Acedido (R)	Dirty (M)	Base
0	0	-	0	0	0x0000
1	1	R	1	0	0x0011
2	0	R	0	0	0x0451
3	1	RW	1	1	0x0033
4	1	RW	0	1	0x0031
5	0	RW	0	0	0x0032
6	0	RW	1	1	0x0AB3

**Pergunta 11** (1 valor) Preencha a tabela com a tradução entre endereços reais virtuais e endereços reais que se encontra na folha de respostas.

Para cada acesso indique:

- Se ocorreu uma falta de página (coloque um “S”(im) ou um “N”(ão) na coluna FP).
- Qual o endereço físico gerado. Caso ocorra uma falta de página, indique o endereço gerado depois da falta de página ser tratada. Para isso assuma que o SO iria usar as seguintes tramas livres (por esta ordem): 0x0AAA, 0x0BBB, 0x0CCC.
- Nos casos em que um endereço físico é gerado, indique o valor dos bits de Acedido (R) e Dirty (M) depois do acesso.
- Nos casos em que um endereço físico não é gerado, a causa para o erro.

§

**Pergunta 12** (1 valor) Considere uma página que está em memória e que é acedida num determinado momento mas que depois nunca mais é acedida. O bit de Acedido (R) é alguma vez colocado de novo a “0”? Em caso afirmativo, descreva como é que isso acontece. Em caso negativo, justifique.

§

**Pergunta 13** (1 valor) Considere uma página que está em memória e que é acedida para escrita num determinado momento mas que depois só é acedida para leitura. O bit de Dirty (M) é alguma vez colocado de novo a “0”? Em caso afirmativo, descreva como é que isso acontece.

## 6 Sistemas de Ficheiros

Considere que a diretoria raiz de um dado sistema de ficheiros Unix possui o seguinte conteúdo.

Inode	Tamanho Entrada	Tamanho do Nome	Tipo	Nome
2	12	1	2	.\0\0\0
2	12	2	2	..\0\0
11234	12	3	2	tmp\0
11111	16	5	1	a.txt\0\0\0

Considere que existe uma outra diretoria com o seguinte conteúdo:

Inode	Tamanho Entrada	Tamanho do Nome	Tipo	Nome
11234	12	1	2	.\0\0\0
2	12	2	2	..\0\0
22222	16	5	1	b.txt\0\0\0

Nas perguntas seguintes, considere que se o sistema necessitar de reservar inodes livres vai reservar os seguintes inodes (por esta ordem): 33333, 44444, 55555.

§

Considere que o utilizador dá o seguinte comando que se executa com sucesso.

```
>cp /a.txt /tmp/c.txt
```

**Pergunta 14** (1 valor) Na folha de respostas, apresente as alterações às tabelas acima que resultam da execução deste comando.

§

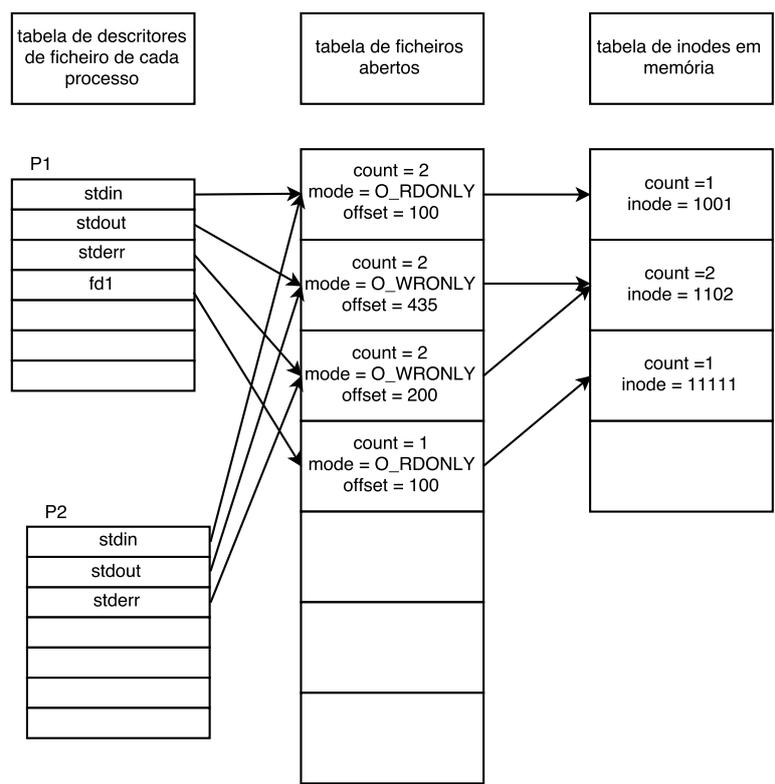
Considere que o utilizador dá o seguinte comando que se executa com sucesso.

```
>ln /a.txt /tmp/d.txt
```

**Pergunta 15** (1 valor) Na folha de respostas, apresente quais as alterações às tabelas acima que resultam da execução deste comando (assuma o estado inicial descrito no início da página).

§

Considere um sistema ficheiros do Unix do tipo ext3 em que os inodes possuem uma tabela com 15 apontadores e os blocos 4Kbytes. Considere o seguinte estado das estruturas em memória mantidas pelo sistema de ficheiros. Considere que se o sistema necessitar de alocar blocos, reserva os seguinte blocos livres (por esta ordem): 500, 600, 700



§

Considere que o tamanho do ficheiro “/a.txt” é de 3Kbytes. Considere que o processo P2 executa com sucesso a seguinte sequência de chamadas.

```
#define BUFFSZ 2048 /* 2K */
char buff[BUFFSZ];
fill_buffer(buff); /* coloca conteúdo no buffer */
fd = open("/a.txt", O_APPEND);
close (stdout);
dup (fd);
close (fd);
write (stdout, buff, BUFFSZ);
```

**Pergunta 16** (1 valor) Desenhe no espaço reservado na folha de respostas as alterações nas estruturas do sistema de ficheiros mantidas em memória.

§

**Pergunta 17** (1 valor) Quais as alterações ao inode do ficheiro “/a.txt”, depois da sequência de instruções acima?

# Sistemas Operativos, Exame 2, 27 de Janeiro de 2018

IST - LEIC-A/ LEIC-T/ LETI - 2017-2018

---

---

## Folha de Respostas (1/7)

---

---

Número:

Nome:

---

---

§

---

---

Programação com tarefas por troca de mensagens

---

---

Pergunta 1

---

---

```
#define N 10
#define FILENAME_SIZE 255
#define WORD_SIZE 10

typedef struct {
    int id;
    char alvo[WORD_SIZE];
} argsEscrava_t;

/*-----
| Function: fn_escrava
-----*/
void *fn_escrava(void *a) {
    char codigo_pedido = 'P';
    char nome_ficheiro[FILENAME_SIZE];
    argsEscrava_t *arg = (argsEscrava_t *) a;
    int myid = arg->id;
    char *alvo = arg->alvo;
    int n_encontradas;

    while (1) {
        /* envia mensagem a pedir nome do ficheiro */

        /* recebe nome do ficheiro */

        /* processa o ficheiro */
        n_encontradas = conta_palavra(nome_ficheiro, alvo);

        /* envia para o acumulador */
        enviarMensagem(
            ,
            , &n_encontradas, sizeof(int));
    }
    return 0;
}

/*-----
| Function: fn_acumuladora (já completa)
-----*/
void *fn_acumuladora(void *a) {
    int n_encontradas, origem, total_acumulado = 0;
    while (1) {
        receberMensagemDeQualquerOrigem(N+1, &origem, &n_encontradas, sizeof(int));
        total_acumulado = total_acumulado + n_encontradas;
        printf("Recebeu de %d; Total acumulado=%d\n", origem, total_acumulado);
    }
    return NULL;
}
```

Número:

Nome:

§

```

/*-----
| Function: main
-----*/
int main (int argc, char** argv) {
    char*         nome_ficheiro;
    argsEscrava_t  escrava_args [N];
    pthread_t      escravas [N];
    pthread_t      acumuladora;
    char *palavra_alvo = argv [1]; //testes aos argumentos omitidos

    /* Inicializa biblioteca de troca de mensagens (capacidade do canal, numero de tarefas comunicantes) */
    inicializarMPLib (CHANNELSZ, N+2);

    /* cria as tarefas escravas */
    for (t=1; t <= N; t++) {

        pthread_create(&escravas [t-1], NULL,
                      ,
                      );

        /* cria a tarefa acumuladora */
        pthread_create(&acumuladora, NULL,
                      , NULL );

        while (1) {
            nome_ficheiro = proximo_ficheiro ();

            /* recebe pedido de uma tarefa escrava */

            /* envia nome do ficheiro */

        }
    }
}

```

Número:

Nome:

§

Programação com tarefas por memória partilhada

Pergunta 2	<pre>//Declaração/inicialização de variáveis globais  iniciaAcessoCatA() {  }  terminaAcessoCatA() {  }  }</pre>
Pergunta 3	<pre>//Declaração/inicialização de variáveis globais  iniciaAcessoCatA() {  }  terminaAcessoCatA() {  }  }</pre>
Pergunta 4	



Folha de Respostas (5/7)

Número:  
Nome:

Gestor de Processos

Pergunta 9

Exemplo sem preempção:

Exemplo com preempção:

§

Gestão de Memória

Pergunta 10

Pergunta 11

Acesso	Endereço Virtual	FP	Endereço Real	Bit Presença	Acedido (R)	Dirty (M)	Excepção lançada
Leitura	0x0001A345						
Leitura	0x0002AGFC						
Leitura	0x0002AABD						
Escrita	0x0003AA4F						
Leitura	0x00041251						
Escrita	0x00000000						

Pergunta 12

Pergunta 13

---

---

**Folha de Respostas (6/7)**

---

---

**Número:**

**Nome:**

§

Sistema de Ficheiros

---

Pergunta 14

Inode	Tamanho Entrada	Tamanho do Nome	Tipo	Nome
2	12	1	2	.\0\0\0
2	12	2	2	..\0\0
11234	12	3	2	tmp\0
11111	16	5	1	a.txt\0\0\0

Inode	Tamanho Entrada	Tamanho do Nome	Tipo	Nome
11234	12	1	2	.\0\0\0
2	12	2	2	..\0\0
22222	16	5	1	b.txt\0\0\0

§

---

Pergunta 15

Inode	Tamanho Entrada	Tamanho do Nome	Tipo	Nome
2	12	1	2	.\0\0\0
2	12	2	2	..\0\0
11234	12	3	2	tmp\0
11111	16	5	1	a.txt\0\0\0

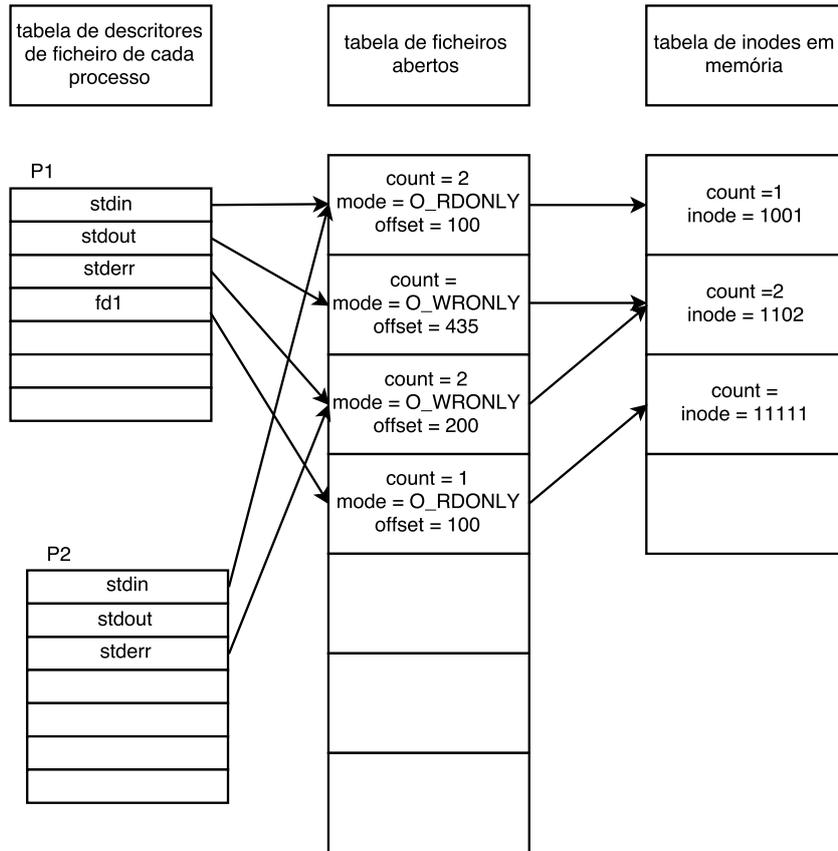
Inode	Tamanho Entrada	Tamanho do Nome	Tipo	Nome
11234	12	1	2	.\0\0\0
2	12	2	2	..\0\0
22222	16	5	1	b.txt\0\0\0

Número:

Nome:

§

Pergunta 16



Pergunta 17