## P2 se INF 1316 – Sistemas Operacionais – 2021\_2

 (2,0) Com relação ao 2º trabalho, sobre gerência de memória, descreva como você implementaria o algoritmo ótimo. Deixe claro como seria a lógica utilizada para escolher a página a sair da memória para a entrada, em seu lugar, da página recém referenciada.

Incluiria na tabela de páginas a necessidade de acesso a cada página contabilizando o número de leituras até que ela seja necessária. A página, com maior número de leituras até ser necessária novamente, será a substituída.

2) (2,0) Seja uma memória física com 4 quadros de página (page frames), inicialmente todos vazios, e a seguinte sequência de acessos a páginas virtuais:

$$a; b; c; d; c^{w}; e; a; b^{w}; d; e^{w}; b; a; f^{w}; c; e;$$

onde x<sup>w</sup> significa um acesso de escrita na página x, senão um acesso de leitura.

Desconsiderando os page-faults das primeiras quatro referências a, b, c, d, conte o número de page-faults e simule a ocupação dos quadros de página da memória para os algoritmos de substituição de páginas LRU e NRU, sendo que para esse último, deve-se zerar o bit R a cada 4 referências.

## **LRU**

Assume que páginas usadas recentemente, deverão ser usadas em breve novamente.

Princípio: descartar a página que ficou sem acesso durante o periodo de tempo mais longo. Implementação ideal, mas impraticável.

Lista de páginas ordenadas pelo acesso mais recente.

É inviável pois demandaria uma manipulação da lista a cada acesso de memória.

Alternativa (necessita de apoio de hardware): usar um contador que é incrementado por hardware a cada acesso à memória. Cada vez que uma página é acessada, atualiza este contador na entrada da TP correspondente.

Seleciona a página com o menor contador. Periodicamente, zera o contador.

a; b; c; d; c<sup>w</sup>; e; a; b<sup>w</sup>; d; e<sup>w</sup>; b; a; f<sup>w</sup>; c; e;

PágVirtual Page-fault? PágSubstituída PágsEmMemória

a	Não		a
b	Não		b,a
С	Não		c,b,a
d	Não		d,c,b,a
$C^{W}$	Não		c <sup>w</sup> ,d,b,a
e	Sim, 1	a	e,c <sup>w</sup> ,d,b
a	Sim, 2	b	a,e,c <sup>w</sup> ,d
$b^{w}$	Sim, 3	d	b <sup>w</sup> ,a,e,c <sup>w</sup>
d	Sim, 4	$C^{W}$	d,b <sup>w</sup> ,a,e
$e^{w}$	Não		e <sup>w</sup> ,d,b <sup>w</sup> ,a
b	Não		b <sup>w</sup> ,e <sup>w</sup> ,d,a
a	Não		a,b <sup>w</sup> ,e <sup>w</sup> ,d
f <sup>w</sup>	Sim, 5	d	f <sup>w</sup> ,a,b <sup>w</sup> ,e <sup>w</sup>
С	Sim, 6	e <sup>w</sup>	c,f <sup>w</sup> ,a,b <sup>w</sup>
e	Sim, 7	b <sup>w</sup>	e,c, f <sup>w</sup> ,a

Total de 7 page-faults

## NRU

Cada página tem um bit de acesso (R) e de modificação (M). Os bits são setados sempre que página é acessada ou modificada. A página é carregada com permissão somente para leitura e M=0.

No primeiro acesso para escrita, o mecanismo de proteção notifica o núcleo, que seta M=1, e troca para permissão de escrita.

A cada interrupção do relógio, seta-se R=0.

Páginas são classificadas em 4 categorias:

- não referenciada, não modificada
- não referenciada, modificada
- referenciada, não modificada
- referenciada, modificada

NRU escolhe primeiro qualquer página (em ordem ascendente de categoria)

a; b; c; d; c<sup>w</sup>; e; a; b<sup>w</sup>; d; e<sup>w</sup>; b; a; f<sup>w</sup>; c; e;

PágVirtual Page-fault? PágSubstituída			BitR	PágsEmMemória		
a	Não			1	a	
b	Não			1,1	b,a	
С	Não			1,1,1	c,b,a	
d	Não			1,1,1,1	d,c,b,a	Zera bits R
$c^{w}$	Não			1,0,0,0	c <sup>w</sup> ,d,b,a	
е	Sim, 1	d/b/a	a sai a	1,1,0,0	e,c <sup>w</sup> ,d,b	
a	Sim, 2	d/b	sai b	1,1,1,0	a,e,c <sup>w</sup> ,d	
b <sup>w</sup>	Sim, 3		sai d	1,1,1,1	b <sup>w</sup> ,a,e,c <sup>w</sup>	Zera bits R
d	Sim, 4	a/e	sai e	1,0,0,0	d,b <sup>w</sup> ,a,c <sup>w</sup>	
$e^{w}$	Sim, 5		sai a	1,1,0,0	e <sup>w</sup> ,d,b <sup>w</sup> ,c <sup>w</sup>	
b	Não			1,1,1,0	b <sup>w</sup> ,e <sup>w</sup> ,d,c <sup>w</sup>	
a	Sim, 6		sai c <sup>w</sup>	1,1,1,1	a,b <sup>w</sup> ,e <sup>w</sup> ,d	Zera bits R
f <sup>w</sup>	Sim, 7	a/d	sai d	1,0,0,0	f <sup>w</sup> ,a,b <sup>w</sup> ,e <sup>w</sup>	
С	Sim, 8		sai a	1,1,0,0	c <sup>w</sup> ,f <sup>w</sup> ,b <sup>w</sup> ,e <sup>w</sup>	
е	Não			1,1,1,0	e <sup>w</sup> ,c <sup>w</sup> ,f <sup>w</sup> ,b <sup>w</sup>	

Total de 8 page-faults, porém existem outras respostas válidas.

- 3) (3,0) Usando as chamadas ao sistema apropriadas (não usar a chamada system) construir programa escrito em linguagem C para:
  - a) Criar o diretório "so" em seu diretório corrente; criar os subdiretórios "a", "b" e "c"; Criar arquivos ".txt" nesses subdiretórios ("arqa.txt", "arqb.txt" e "arqc.txt") e escrever textos nestes arquivos (respectivamente 80 letras 'a' em arqa, com 20 letras por linha, 160 letras 'b' em arqb, com 40 letras por linha e 320 letras 'c' em arqc, com 80 letras por linha).
  - b) Exibir atributos de um dos arquivos criados (nome, permissões, tamanho, último acesso e outros à sua escolha).
  - c) Buscar um dado arquivo a partir do diretório "**so**", ler e imprimir o conteúdo do arquivo encontrado.
  - d) Alterar o conteúdo do arquivo (na 3ª linha), exibindo o resultado obtido. Usar a primitiva **seek**() para realizar esta alteração.
  - e) Mudar a permissão de acesso ao arquivo.

```
#include <stdio.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
int main(void) {
 char *textoa = "aaaaaaaaaaaaaaaaaa";
 char *textoc =
mkdi("./so", 0700);
 mkdir("./so/a", 0700);
 mkdir("./so/b", 0700);
 mkdir("./so/c", 0700);
 int fda = open("./so/a/arqa.txt", O_CREAT | O_WRONLY, 0777);
 write(fda, textoa, 21*sizeof(char));
 int fdb = open("./so/b/arqb.txt", O_CREAT | O_WRONLY, 0777);
 write(fdb, textob, 41*sizeof(char));
 int fdc = open("./so/c/arqc.txt", O_CREAT | O_WRONLY, 0777);
 write(fdc, textoc, 81*sizeof(char));
 close(fda);
 close(fdb);
 close(fdc);
 return 0;
}
```

## **P2**

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <errno.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
int main(void) {
 struct stat fileAt;
 if (stat("./so/a/arqa.txt", &fileAt) < 0) {
  printf("File Error");
 } else {
  printf( "Permission: %d\n", fileAt.st_mode );
  printf( "Size: %Ild\n", fileAt.st_size );
  printf( "Access Time: %ld\n", fileAt.st_atime );
  printf( "Device: %d\n", fileAt.st_uid );
  printf( "Permission Changed: %ld\n", fileAt.st_ctime );
 }
 return 0;
}
```

```
#include <dirent.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
int main(void) {
 struct dirent **nome;
 n = scandir(".", &nome, NULL, alphasort);
 if (n < 0) {
  perror("scandir");
 } else {
  while (n--) {
   if(strcmp("arqa.txt", nome[n]->d_name) == 0) {
    char read_file[1];
    int fd = open("./so/a/arqa.txt", O_RDONLY, 0777);
    read(fd, read_file, 2);
    printf("%s\n", read_file);
    exit(1);
   free(nome[n]);
  free(nome);
}
P4
#include <dirent.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
int main(void) {
  struct dirent **nome;
  int n;
  n = scandir(".", &nome, NULL, alphasort);
  if (n < 0) {
    perror("scandir");
  } else {
    while (n--) {
      if(strcmp("arqa.txt", nome[n]->d_name) == 0) {
         char string[1] = "x";
         char read_file[1];
         int fd2 = open("./so/a/arqa.txt", O_RDONLY, 0777);
```

**P5** 

```
#include <stdio.h>
#include <stdib.h>
#include <string.h>
#include <errno.h>
#include <sys/stat.h>
int main(int argc, char **argv) {
   char mode[] = "0777";
   char buf[100] = "./so/a/arqa.txt";
   int i;
   i = strtol(mode, 0, 8);
   if (chmod (buf,i) < 0) {
     puts("Erro!");
     exit(1);
   }
   return(0);
}</pre>
```

4) (1,0) Dê um exemplo completo, em pseudo-código, da utilização de semáforos para tratar do problema da exclusão mútua de dois processos (pai e filho) acessando um recurso compartilhado. Não use os algoritmos apresentados no material da disciplina.

5) (2,0) Os threads A, B, C de um mesmo processo, quando executados separadamente com uso exclusivo da CPU, possuem o seguinte comportamento, onde "Bloqueia" entende-se o processo em estado de espera:

Thread A	Thread B	Thread C
Executa 4 ut	Executa 2 ut	Executa 10 ut
Bloqueia 5 ut	Bloqueia 5 ut	
Executa 4 ut	Executa 4 ut	
Bloqueia 3 ut		
Executa 5 ut		

Desenhe o diagrama de execução destas threads, supondo que elas sejam criadas nos instantes: 0 (A), 2 (B) e 14 (C), utilizando escalonamento circular com time-slice de 4. Indique o turnaround (elapsed time) do processo.

