Relatório do Trabalho 2 de INF 1036 - Sistemas Operacionais

Primeiro Trabalho - Gerência de Memória Virtual

Data: 11/12/2023

Alunos:

Leo Lomardo - matrícula 2020201 Lucas Lucena - matrícula 2010796

Objetivo:

Criar um simulador de memória virtual que possui os algoritmos para substituição de páginas Least Recently Used e o Not Recently Used. Para compilar, usamos como parâmetros: a) O algoritmo de substituição de página sendo simulado (NRU/LRU) b) O arquivo contendo a sequência de endereços de memória acessados (arq.log) c) O tamanho de cada página/quadro de página em KB (tamanhos a serem suportados 8 e 16 KB) d) O tamanho total de memória física hipoteticamente disponível pode variar entre 1 MB e 4MB.

Estrutura do programa:

O código fornecido simula o gerenciamento de memória virtual, onde o objetivo é gerenciar a alocação e substituição de páginas em memória, utilizando algoritmos de substituição como o Least Recently Used (LRU) e o Not Recently Used (NRU). Vamos percorrer o funcionamento principal do código:

main.c:

O programa principal recebe argumentos da linha de comando, incluindo o algoritmo de substituição, o arquivo de entrada, o tamanho das páginas e o tamanho total da memória física.

Verifica se a quantidade de argumentos é correta.

Converte os argumentos necessários para valores numéricos.

Imprime informações sobre os parâmetros fornecidos.

Chama a função go_simulator do arquivo sim-virtual.c para iniciar a simulação.

sim-virtual.c:

Estruturas de Dados:

Define duas estruturas: PF representa um quadro de página, e Page representa uma página.

Funções de Inicialização:

createPageFrame: Inicializa e retorna uma estrutura de quadros de página com base no tamanho total da memória e tamanho das páginas.

createPageTable: Inicializa e retorna uma tabela de páginas com base no tamanho das páginas.

Algoritmos de Substituição e Funções Relacionadas:

NRU: Implementa o algoritmo de substituição Not Recently Used (NRU).

swap: Realiza a troca de páginas na tabela de páginas.

LRU: Implementa o algoritmo de substituição Least Recently Used (LRU).

troca_de_paginas: Realiza a troca de páginas com base no critério de substituição (LRU ou NRU).

Função Principal da Simulação (sim-virtual):

Abre o arquivo de entrada fornecido na linha de comando.

Itera sobre as entradas do arquivo, que consistem em endereços de memória em hexadecimal e operações de leitura/escrita (R/W).

Calcula o índice da tabela de páginas com base no endereço de memória.

Verifica se a página está na memória física (tabela de páginas).

Se a página não estiver na memória, realiza a substituição utilizando o algoritmo especificado.

Atualiza estatísticas, como número de faltas de página e número de páginas escritas.

As estruturas de dados (PF e Page) são manipuladas para rastrear informações sobre o estado das páginas na memória física.

O código simula a execução de um programa que acessa diferentes páginas de memória ao longo do tempo e utiliza algoritmos de substituição para gerenciar a memória virtual.

O desempenho do gerenciador é avaliado com base nas estatísticas de faltas de página e páginas escritas.

Solução:

Código do main.c:

```
#include <stdio.h>
#include "sim-virtual.h"

int main (int args, char* argv[]) {
    if(args != 5) {
        perror("Quantidade de argumentos invalida.");
        exit(1);
    }

    int pageSize = atoi(argv[3]);
    int totalMem = atoi(argv[4]);

    printf("Arquivo de entrada: %s\n", argv[2]);
    printf("Tamanho de memoria fisica: %s MB\n", argv[4]);
    printf("Tamanho das paginas: %s KB\n", argv[3]);
    printf("Algoritmo de substituicao: %s\n", argv[1]);

    simVirtual(totalMem, pageSize, argv);

return 0;
}
```

Código do sim-virtual.h:

```
typedef struct page Page;
typedef struct pageframe PF;

int findNextIns(PF *pf, int size);
int NRU(PF *pf, int pfSize);
int swap(PF *pf, Page *pt, int PTIndexOld, int PTIndexNew);
int LRU(PF *pt, int pfSize);
int changePage(PF *pf, Page* pt, int pfSize, char* criterio, int incertIndex);
void simVirtual(int totalMemory,int pageSize, char **argv);
```

Código do sim-virtual.c:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <math.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
typedef struct pageframe{
}PF;
typedef struct page{
}Page;
PF* createPageFrame(int pageSize, int totalMainMem){
Page* createPageTable(int pageSize) {
  Page* pageTable = (Page*) malloc(sizeof(Page) * totalPages);
```

```
int findNextIns(PF *pf, int size){
int NRU(PF *pf, int pfSize) {
int swap(PF *pf, Page *pt, int PTIndexOld, int PTIndexNew){
```

```
int LRU(PF *pt, int pfSize){
int changePage(PF *pf, Page* pt, int pfSize, char* criterio, int
```

```
FILE *arg = fopen(argv[2], "r");
```

```
pf[newIndice].idPage = addr;
    pf[newIndice].timeIn = time;

    if(rw == 'W') {
        pf[newIndice].M = 1;
            countPageW++;
        }
    } else {
        pf[pt[pageTableIndex].frameIndex].R++;
     }
} time++;
fclose(arq);

printf("Numero de Faltas de Paginas: %d\n", countPFault);
    printf("Numero de Paginas Escritas: %d\n", countPageW);
}
```

Resultados:

Testando o código com simulador.log em NRU e LRU, as saídas foram:

```
[lucas@fedora Trabalho2]$ ./sim-virtual NRU simulador.log 8 4
Arquivo de entrada: simulador.log
Tamanho de memoria fisica: 4 MB
Tamanho das paginas: 8 KB
Algoritmo de substituicao: NRU
total de itens na page frame: 512
Numero de Faltas de Paginas: 862850
Numero de Paginas Escritas: 118980

[lucas@fedora Trabalho2]$ ./sim-virtual LRU simulador.log 8 4
Arquivo de entrada: simulador.log
Tamanho de memoria fisica: 4 MB
Tamanho das paginas: 8 KB
```

```
Algoritmo de substituicao: LRU
total de itens na page frame: 512
Numero de Faltas de Paginas: 862850
Numero de Paginas Escritas: 118980
```

```
[lucas@fedora Trabalho2]$ ./sim-virtual LRU simulador.log 32 4
Arquivo de entrada: simulador.log
Tamanho de memoria fisica: 4 MB
Tamanho das paginas: 32 KB
Algoritmo de substituicao: LRU
total de itens na page frame: 128
Numero de Faltas de Paginas: 885848
Numero de Paginas Escritas: 136184
[lucas@fedora Trabalho2]$ ./sim-virtual NRU simulador.log 32 4
Arquivo de entrada: simulador.log
Tamanho de memoria fisica: 4 MB
Tamanho das paginas: 32 KB
Algoritmo de substituicao: NRU
total de itens na page frame: 128
Numero de Faltas de Paginas: 885848
Numero de Paginas Escritas: 136184
```

Para o simulador.log, os dois algoritmos tiveram o mesmo resultado, tanto para o número de faltas de página quanto para páginas escritas. Esse resultado se manteve em ambos os testes, o de página de 8kb e de 32kb.

Testando o código com compilador.log em NRU e LRU, as saídas foram:

```
[lucas@fedora Trabalho2]$ ./sim-virtual NRU compilador.log 8 4
Arquivo de entrada: compilador.log
Tamanho de memoria fisica: 4 MB
Tamanho das paginas: 8 KB
Algoritmo de substituicao: NRU
total de itens na page frame: 512
Numero de Faltas de Paginas: 659398
Numero de Paginas Escritas: 20074

[lucas@fedora Trabalho2]$ ./sim-virtual LRU compilador.log 8 4
Arquivo de entrada: compilador.log
Tamanho de memoria fisica: 4 MB
Tamanho das paginas: 8 KB
Algoritmo de substituicao: LRU
```

```
total de itens na page frame: 512
Numero de Faltas de Paginas: 660697
Numero de Paginas Escritas: 20051
```

```
[lucas@fedora Trabalho2]$ ./sim-virtual NRU compilador.log 32 4
Arquivo de entrada: compilador.log
Tamanho de memoria fisica: 4 MB
Tamanho das paginas: 32 KB
Algoritmo de substituicao: NRU
total de itens na page frame: 128
Numero de Faltas de Paginas: 759400
Numero de Paginas Escritas: 34563
[lucas@fedora Trabalho2]$ ./sim-virtual LRU compilador.log 32 4
Arquivo de entrada: compilador.log
Tamanho de memoria fisica: 4 MB
Tamanho das paginas: 32 KB
Algoritmo de substituicao: LRU
total de itens na page frame: 128
Numero de Faltas de Paginas: 759400
Numero de Paginas Escritas: 34563
```

Para compilador.log, usando a página com 8kb, o algoritmo Not Recently Used foi mais eficaz do que o Least Recently Used, já que teve menor número de faltas de página e escreveu menos páginas. Porém, quando usamos o tamanho de página de 32kb, ambos algoritmos tiveram o mesmo desempenho.

Testando o código com matriz.log em NRU e LRU, as saídas foram:

```
[lucas@fedora Trabalho2]$ ./sim-virtual NRU matriz.log 8 4
Arquivo de entrada: matriz.log
Tamanho de memoria fisica: 4 MB
Tamanho das paginas: 8 KB
Algoritmo de substituicao: NRU
total de itens na page frame: 512
Numero de Faltas de Paginas: 188993
Numero de Paginas Escritas: 35006
[lucas@fedora Trabalho2]$ ./sim-virtual LRU matriz.log 8 4
Arquivo de entrada: matriz.log
Tamanho de memoria fisica: 4 MB
Tamanho das paginas: 8 KB
Algoritmo de substituicao: LRU
total de itens na page frame: 512
Numero de Faltas de Paginas: 188822
Numero de Paginas Escritas: 34978
```

```
[lucas@fedora Trabalho2]$ ./sim-virtual NRU matriz.log 32 4
Arquivo de entrada: matriz.log
Tamanho de memoria fisica: 4 MB
Tamanho das paginas: 32 KB
Algoritmo de substituicao: NRU
total de itens na page frame: 128
Numero de Faltas de Paginas: 235005
Numero de Paginas Escritas: 40938
[lucas@fedora Trabalho2]$ ./sim-virtual LRU matriz.log 32 4
Arquivo de entrada: matriz.log
Tamanho de memoria fisica: 4 MB
Tamanho das paginas: 32 KB
Algoritmo de substituicao: LRU
total de itens na page frame: 128
Numero de Faltas de Paginas: 226700
Numero de Paginas Escritas: 41195
```

Para o matriz.log, com a página de 16kb, o algoritmo Least Recently Used foi mais eficaz do que o Not Recently Used, mesmo que não muito, já que teve menor número de faltas de página e escreveu menos páginas. Porém, se o tamanho da página for 32kb, a eficiência dos algoritmos trocam, e o Not Recently Used gera menos page faults do que o Least Recently Used, mesmo que escreva mais páginas.

Testando o código com compressor.log em NRU e LRU, as saídas foram:

```
[lucas@fedora Trabalho2]$ ./sim-virtual NRU compressor.log 8 4
Arquivo de entrada: compressor.log
Tamanho de memoria fisica: 4 MB
Tamanho das paginas: 8 KB
Algoritmo de substituicao: NRU
total de itens na page frame: 512
Numero de Faltas de Paginas: 255
Numero de Paginas Escritas: 50
[lucas@fedora Trabalho2]$ ./sim-virtual LRU compressor.log 8 4
Arquivo de entrada: compressor.log
Tamanho de memoria fisica: 4 MB
Tamanho das paginas: 8 KB
Algoritmo de substituicao: LRU
total de itens na page frame: 512
Numero de Faltas de Paginas: 255
Numero de Paginas Escritas: 50
```

```
[lucas@fedora Trabalho2]$ ./sim-virtual NRU compressor.log 32 4
Arquivo de entrada: compressor.log
Tamanho de memoria fisica: 4 MB
Tamanho das paginas: 32 KB
Algoritmo de substituicao: NRU
total de itens na page frame: 128
Numero de Faltas de Paginas: 568206
Numero de Paginas Escritas: 16480
[lucas@fedora Trabalho2]$ ./sim-virtual LRU compressor.log 32 4
Arquivo de entrada: compressor.log
Tamanho de memoria fisica: 4 MB
Tamanho das paginas: 32 KB
Algoritmo de substituicao: LRU
total de itens na page frame: 128
Numero de Faltas de Paginas: 567940
Numero de Paginas Escritas: 16391
```

Para o compressor.log, com a página de tamanho de 8kb, os dois algoritmos tiveram o mesmo resultado, tanto para o número de faltas de página quanto para páginas escritas. Porém, com a página de 32kb, o Least Recently Used foi ligeiramente mais eficiente do que o Not Recently Used, tanto para faltas de página quanto para páginas escritas.

Observações e conclusões:

O programa de simulação de memória virtual funciona perfeitamente bem, nos mostrando as diferenças entre utilizar os algoritmos LRU e NRU, juntamente com a quantidade de faltas de página e de páginas escritas, para cada tamanho de página e da memória física.

O número de faltas de páginas varia significativamente entre os diferentes arquivos de entrada e do tamanho da página indicada, demonstrando que o desempenho do gerenciador depende das características do acesso à memória de cada aplicação.

Em geral, o número de faltas de página é mais alto em comparação com o número de páginas escritas, o que é esperado, pois nem toda falta de página resulta em uma escrita.

O algoritmo ideal para substituição de páginas é aquele que escolhe antecipadamente a página que será referenciada mais distante no futuro. Esse algoritmo sempre faz a escolha ótima para minimizar o número de faltas de página. Porém, na prática, é dificil implementar esse algoritmo porque seria necessário ter todas as informações sobre os acessos futuros à memória. Um pseudocódigo desse algoritmo é:

```
função substituicao_otima(fila_referencias, frames_na_memoria):
   páginas na memória = array de tamanho frames na memoria inicializado com -1
   faltas_de_página = 0
   para cada referência na fila_referencias:
       página_referenciada = referência
       se página_referenciada não está em páginas_na_memória:
           // Encontrar a próxima referência mais distante
           página_a_substituir = -1
           maior_distancia = 0
           para cada página_na_memória:
               se página_na_memória não aparece mais nas referências futuras:
                   faltas de página++
                   substituir_página = página_na_memória
                   sair do loop interno
           se substituir_página é -1:
               // Todas as páginas na memória serão referenciadas no futuro
               // Escolher a página mais distante entre as referências futuras
```