EP2 - Gerenciador de Memória

Guilherme Schützer - 8658544

Tomás Paim

- 7157602

Considerações Gerais

Algumas especificidades do nosso código

Considerações Gerais

- Usamos o shell do EP1 para usar como base para o prompt do EP2
- Implementamos um comando a mais (imprime) para visualizar os processos e seus acessos
- Implementamos uma função de testes para cada estrutura de dados para que pudessemos imprimir seus conteúdos
- Ao ler o arquivo de entrada e passar as informações para o programa nós convertemos todas as informações referentes a bytes para que elas passassem a representar páginas e não precisássemos converter o valor a cada acesso.
- Código em C

Estruturas de Dados

Uma visão das estruturas de dados usadas para o nosso programa

Processo

```
typedef struct processo Processo;
struct processo
        nome[MAXCHAR];
 char
 int
        t0;
 int tf;
 int
        b;
int
        init;
Acesso *head;
```

Acesso

```
typedef struct acesso Acesso;
struct acesso
{
  int    inst;
  int    pos;
  Acesso *prox;
};
```

Node

```
typedef struct node Node;
struct node
           tipo;
 char
           inicio;
int
           tamanho;
 int
 Node
          *prox;
          *quickprox;
 Node
};
```

Page

```
typedef struct page Page;
struct page
int
       pid;
int
       pos;
 int
       map;
int
       R;
```

FifoPage

```
typedef struct fifoPage FifoPage;
struct fifoPage{
  int     pag;
  FifoPage *prox;
};
```

Funcionamento do Programa

Função Principal

- Inicia o prompt e recebe os comandos
- Comandos espaco e substitui setam variáveis para o método de gerência de memória e substituição de páginas
- Comando carrega carrega um arquivo com a entrada
- Comando imprime mostra os processos e seus acessos, da maneira como eles foram armazenados
- Comando executa inicia a simulação
- Comando sai termina o loop e sai do programa

Comando executa

- Caso um intervalo n\u00e3o tenha sido definido, \u00e9 usado o padr\u00e3o de 1 segundo
- Cria os arquivos ftotal e fvirtual e os inicializa com -1 de acordo com o tamanho passado no arquivo de entrada
- Chama a função executa

Função executa

```
void executa
   (Processo *lista_proc,
   FILE *ftotal, FILE *fvirtual,
   int total, int virtual,
   int nproc,
   int fit, int subst, int intv)
```

Função executa

- Criamos uma lista de Nodes inicialmente com um único nó, livre de processos e com tamanho igual à quantidade de páginas da memória virtual
- Criamos um vetor de Pages com tamanho igual à quantidade de páginas da memória virtual e inicializamos todas as páginas com os valores para uma página sem processos
- Criamos um vetor de ints como tamanho igual à quantidade de páginas da memória física para representar os quadros de páginas e inicializamos todos os quadros com 0
- Inicializamos a variável que conta o tempo

Função executa

Enquanto o número de processos finalizados for menor do que o número total de processos, executamos o seguinte loop a cada um segundo:

- Verificamos se algum processo terminou de executar
- Verificamos se precisamos alocar memória para algum processo novo
- Verificamos se algum dos processos iniciados tem alguma requisição de acesso a memória
- Imprimimos os arquivos binários caso estejamos no intervalo especificado
- A cada 10s, zera todos os bits R

Tirando um processo da memória

- Devemos liberar toda a memória que o processo ocupava, tanto física quanto virtual
- Depois de remover um processo da memória virtual, usamos a função mergenode para juntar dois nós livres consecutivos

Alocando memoria para um processo

- Devemos chamar as funções firstFit, nextFit ou quickFit, de acordo com o argumento passado como parâmetro
- Também devemos arrumar o conteúdo das páginas de acordo

Atendendo à requisição de acesso

- Devemos usar os métodos de substituição de página para decidir em qual quadro de página será colocada a página que o processo deseja acessar
- Mesmo que n\u00e3o seja necessario substituir uma p\u00e1gina devemos tratar cada m\u00e9todo de maneira diferente para que as estruturas de dados sejam modificadas de acordo

Algoritmos de Gerência

firstFit

Aloca memória percorrendo a lista do início

firstFit

Toda vez que a função é chamada, percorremos a lista do início até encontrar um espaço livre que seja suficiente para armazenar o processo.

Se sobrar espaço livre, criamos um novo nó com o espaço que sobrou.

nextFit

Aloca memória percorrendo a lista de onde parou

nextFit

Semelhante ao firstFit, porém guardamos em uma variável global o apontador para o último nó visitado.

Devemos tomar alguns cuidados especiais ao retirar processos da memória para não perder este apontador.

quickFit

Percorre listas de espaços livres organizadas pela quantidade de espaço

quickFit

A ideia é guardar um vetor de listas ordenadas pelo tamanho, e ligadas por um caminho que não quebre a lista principal.

Procuramos direto pelos menores espaços que consigam armazenar o processo.

Mais cuidados ao remover processos e juntar nós livres.

Demonstração de Performance

```
entrada: 32 112
          1 p0 10 32
          1 p1 30 16
          1 p2 10 16
          5 p3 30 16
          15 p4 35 16
```

```
Instante atual: 4
Arquivo binario da memoria total:
Arquivo binario da memoria virtual:
pag 00:
Estado da lista de memoria:
   HEAD---]
[--->[P| 0| 32]---]
```

[--->[P| 32| 16]---] [--->[P| 48| 16]---] [--->[L| 64| 48]---]

[--->NULL

```
Instante atual: 5
Arquivo binario da memoria total:
Arquivo binario da memoria virtual:
pag 00:

      pag 01:
      [
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0
      0</
pag 06: [
                       -1 -1 -1 -1 -1 -1 -1 -1 -1 -1 -1 -1 -1
Estado da lista de memoria:
                           HEAD---]
 [--->[P| 0| 32]---]
 [--->[P]
                   32 16]---]
```

[--->[P]

[--->NULL

48 16]---]

[--->[P| 64| 16]---] [--->[L| 80| 32]---]

```
Instante atual: 10
Arquivo binario da memoria total:
Arquivo binario da memoria virtual:
 pag 04: [ 3 3 3 3 3 3 3 3
Estado da lista de memoria:
   HEAD---]
[--->[L| 0| 32]---]
[--->[P]
  32 16]---]
```

[--->[L|

[--->[P]

[--->NULL

48 161---1

64 16]---]

[--->[L| 80| 32]---]

```
Instante atual: 15
Arquivo binario da memoria total:
Arquivo binario da memoria virtual:
pag 00:
Estado da lista de memoria:
    HEAD---]
[--->[P| 0| 16]---]
[--->[L| 16| 16]---]
   32 16]---]
[--->[L| 48| 16]---]
[--->[P| 64| 16]---]
   80 32]--- Processo 4 entrando pelo firstFit
[--->[L|
[--->NULL
```

```
Instante atual: 15
Arquivo binario da memoria total:
Arquivo binario da memoria virtual:
pag 00:
  Estado da lista de memoria:
    HEAD---]
[--->[L| 0| 32]---]
[--->[P| 32| 16]---]
[--->[L| 48| 16]---]
[--->[P| 64| 16]---]
[--->[P| 80| 16]---]
  96 16]---] Processo 4 entrando pelo nextFit
[--->[L|
[--->NULL
```

```
Instante atual: 15
Arquivo binario da memoria total:
Arquivo binario da memoria virtual:
pag 00:
  Estado da lista de memoria:
    HEAD---]
[--->[L| 0| 32]---]
[--->[P| 32| 16]---]
[--->[P| 48| 16]---]
[--->[P| 64| 16]---]
[--->[L| 80| 32]---]
         Processo 4 entrando pelo quickFit
[--->NULL
```

Algoritmos de Substituição

Detalhes

Sempre separada em dois casos:

- (nframes == total) todos os quadros de página estão ocupados.
 Ocorre substituição. nframes continua o mesmo.
- (nframes != total) PageFaults até preencher todos os quadros.
 nframes aumenta em 1.

NRUP

Percorre a lista de páginas até encontrar um bit R = FALSE

Not Recently Used Page

Percorre a lista até encontrar uma página com R = 0.

Quando o contador de bits R é igual ao número de quadros de página total não precisa percorrer, troca o primeiro quadro de página (0).

Sempre que necessário atualiza o contador de bits.

Para retirar um quadro de uma página, só atualiza o bit R e o contador.

FIFO

Lista ligada de FifoPage: apontador para o começo e para o final

First In, First Out

Sempre que ocorre uma substituição, retira a FifoPage apontada pela cabeça.

Sempre que uma nova referência é feita, FifoPage é adicionada ao fim da lista.

Cuidado especial ao remover para tratar os apontadores.

SCP

FIFO levando em consideração o bit R

Second Chance Page

Mesmo princípio do FIFO, porém ao fazer a substituição leva em consideração o bit R, dando uma "segunda chance" a páginas com R = TRUE.

Se uma dessas páginas fosse ser substituída, ao invés disso é colocada no final da fila, com o bit R mudado para FALSE.

NRUP

Matriz de frequência de acessos

Not Recently Used Page

Segunda implementação mostrada em aula: matriz de acessos.

Toda vez que ocorre um acesso, a linha relativa ao quadro de página é setada com 1 e a coluna com 0.

Linha com menor valor binário é escolhida para sair.

Não zeramos a matriz a cada 10 segundos.

Demonstração de Performance

entrada:

```
64 128
0 p0 15 16 0 0 0 2 0 4 0 6 0 8 0 10 0 12 0 14
0 p1 15 16 0 3 0 9
0 p2 15 16 0 1 0 7
0 p3 15 16 0 5
0 p4 15 16 0 13
```

```
Instante atual: 12
Arquivo binario da memoria total:
pag 00:
pag 03: [
Arquivo binario da memoria virtual:
pag 00:
pag 05: [ -1
       -1 -1 -1 -1
               -1 -1 -1 -1 -1 -1
pag 06: [ -1
pag 07: [
     Estado da lista de memoria:
      HEAD---]
[--->[P]
     0 16 --- 1
[--->[P|
    16 16 --- ]
[--->[P
    32 16]---]
[--->[P
    48 16]---]
[--->[P
    64 16]---]
[--->[L|
    80 l
       48]---]
[--->NULL
```

```
Instante atual: 13
Arquivo binario da memoria total:
pag 00:
pag 03: [
Arquivo binario da memoria virtual:
pag 00:
pag 05: [ -1 -1 -1 -1 -1 -1 -1
pag 06: [ -1
        -1 -1 -1 -1 -1 -1
pag 07: [
      Estado da lista de memoria:
              Usando a substituição Not Recently Used Page
       HEAD---]
[--->[P
     0 16 --- 1
     16 16 --- ]
[--->[P]
     32 16]---]
[--->[P
     48 16]---]
[--->[P]
     64 16]---]
[--->[L|
     80 l
       48]---]
[--->NULL
```

```
Instante atual: 13
Arquivo binario da memoria total:
pag 03: [
Arquivo binario da memoria virtual:
pag 00:
pag 05: [ -1
pag 06: [ -1
               -1 -1 -1
                     -1 -1 -1 -1
pag 07: [
      Estado da lista de memoria:
       HEAD---]
              Usando a substituição First In, First Out
[--->[P]
     0 16 --- 1
     16 16 --- ]
[--->[P]
     32 16]---]
[--->[P
     48 16]---]
[--->[P]
    64 16]---]
[--->[L|
    80 l
       48]---]
[--->NULL
```

```
Instante atual: 13
Arquivo binario da memoria total:
pag 00:
pag 01: [ 4
pag 03: [
Arquivo binario da memoria virtual:
pag 00:
pag 05: [ -1
pag 06: [ -1
                 -1 -1 -1
pag 07: [
      Estado da lista de memoria:
                Usando a substituição Second Chance Page
       HEAD---]
[--->[P
      0 16 --- 1
     16 16 --- ]
[--->[P
     32 16]---]
[--->[P
     48 16]---]
[--->[P]
     64 16]---]
[--->[L|
     80 l
        48]---]
[--->NULL
```

```
Instante atual: 13
Arquivo binario da memoria total:
pag 00:
pag 03: [
Arquivo binario da memoria virtual:
pag 00:
pag 05: [ -1
pag 06: [ -1
               -1 -1
pag 07: [
      Estado da lista de memoria:
      HEAD---]
              Usando a substituição Least Recently Used Page
[--->[P]
     0 16 --- 1
    16 16 --- ]
[--->[P]
     32 16]---]
[--->[P
     48 16]---]
[--->[P]
    64 16]---]
[--->[L|
    80 l
       48]---]
[--->NULL
```