



SERVIÇO PÚBLICO FEDERAL · MINISTÉRIO DA EDUCAÇÃO

UNIVERSIDADE FEDERAL DE VIÇOSA · UFV

CAMPUS FLORESTAL

Trabalho 1 - AEDS 1

**Sistema de gerenciamento de processos utilizando lista de
cursores**

INGRED FONSECA DE ALMEIDA [EF 04691]

MARIA CLARA BRAGA ARAÚJO VIANA [EF04667]

RAFAELA TOLEDO DOLABELLA [EF04665]

Florestal - MG

2021

Sumário

1. Introdução	3
2. Organização	3
3. Desenvolvimento	4
3.1 TAD_Processo	4
3.2 TAD_Lista	5
3.3 Main	8
4. Resultados	10
5. Conclusão	11
6. Referências	11

1. Introdução

Neste trabalho foram implementados dois Tipos Abstratos de Dados (TADs). Um para criação do processo, com Identificador do Processo (PID), horário de criação e prioridade, para que um sistema operacional faça gerência de processos ativos. Utilizando o segundo TAD para fazer uma lista, no formato de vetor de processos, duplamente encadeada através de cursores [1]. Desse modo, com a integração dos TADs, o código criado deverá chamar as funções principais, que são a cria lista, insere e remove itens, e com isso, pela main, pode-se escolher se a entrada de dados será por entrada padrão ou por arquivos.

Pela entrada padrão, como saída no terminal, deverá ser printado a lista de PIDs com sua prioridade, e ao final será mostrado o tempo de execução. Agora, caso a opção escolhida seja a entrada por arquivo, a saída será um novo arquivo que conterà o número do teste e também o tempo de execução de inserção e remoção dos processos na lista.

2. Organização

Na Figura 1 é possível visualizar a organização do projeto. Na pasta nomeada como pedido no comando do Trabalho Prático (TP), com o nome e matrícula das integrantes e o número do TP, temos:

- O código do programa, constituído por um arquivo main.c, o TAD_Processo (.h e .c) e o TAD_Lista (também .h e .c), com todas as funções e estruturas de dados solicitadas;
- Os arquivos de teste, enviados para os alunos, de 100.000, 200.000, 300.000, 400.000, 500.000 e 600.000 processos;

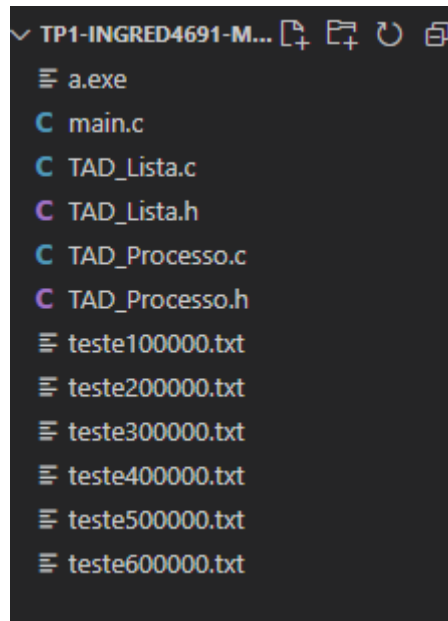


Figura 1 - Arquivos de código e de testes.

Junto a isso em uma pasta compactada há um arquivo PDF dessa documentação.

Para execução do programa é necessário compilar os arquivos .c, criando o arquivo executável (na imagem “a.exe”) que deve ser executado.

3. Desenvolvimento

3.1 TAD_Processo

Começamos com a criação do “*TAD_Processo*”, onde criamos uma estrutura do tipo *Processo* com dois itens do tipo inteiro: “*PID*” e “*prioridade*”. No comando do trabalho também era solicitado a hora atual, mas apesar de diversas tentativas não tivemos êxito com essa variável, como na atuação do restante do programa a falta dessa variável não interferia no funcionamento do código optamos por seguir em frente na prática.

- **FUNÇÕES**

Para cada um desses itens foi feito funções de leitura (*Get*) e alteração (*Set*). Ambos itens foram criados de forma aleatória. Além disso, durante a criação do “*PID*” fizemos um *if* para que não tivesse Identificadores de Processo iguais.

3.2 TAD_Lista

Primeiramente inserimos o “*TAD_Processo.h*” como biblioteca. Fizemos uma estrutura do tipo “*Celula*” com o item do tipo “*Processo*” e dois inteiros, “*prox*” e “*ante*”, que guardariam o índice da célula próxima e anterior, respectivamente, para encadear nossa lista duplamente.

Em seguida criamos outra estrutura, essa do tipo “*Lista*”, contendo, variáveis inteiras: O índice da primeira (“*primeiro*”), da última (“*ultimo*”) célula e da primeira célula livre (“*primeira_celula_livre*”); a quantidade de células livres (“*qtd_celulas_livres*”); e um vetor do tipo “*Celula*” (“*vetor*”).

- **FUNÇÕES**

void ***incializa_lista***:

Para iniciarmos a lista enviamos como parâmetro uma “*lista*” do tipo “*Lista*” e um valor inteiro “*N*”. Alocamos dinamicamente a lista e o vetor de células através da função *malloc*, utilizando o *sizeof* e o valor “*N*” para separarmos o local no *Heap* adequado. Como criamos a lista vazia, as variáveis “*primeiro*” e “*ultimo*” guardam o valor (-1), pois não é o índice de nenhuma célula já que o vetor se inicia no índice 0. Se nenhuma célula está ocupada temos nossa variável que indica a quantidade de células disponíveis igual ao valor de células do vetor (“*N*”) e a primeira célula livre é a primeira do vetor (a de índice 0). Para encadearmos as células livres chamaremos uma outra função *celulas_livres* e enviaremos como parâmetro o vetor de células e o inteiro “*N*”.

void ***celulas_livres***:

Para encadear as células disponíveis e terminarmos a inicialização da nossa lista usaremos a função *for* para percorrer todo o vetor alocando uma célula nova em cada posição e aplicando para cada posição (*i*) (*i*-1) na posição “*ante*” e (*i*+1) na “*prox*”, até chegarmos na última posição do vetor (*N*-1) e colocaremos como “*prox*” o valor (-1) pois depois dela não há outra célula disponível.

void ***insere_lista***:

Para inserirmos uma célula na lista precisamos que haja uma lista e que tenha células disponíveis nessa lista. Então para iniciarmos essa função fazemos essas duas verificações. Se não houver uma lista ainda chamamos a função *inicialista_lista*. Já se não houver célula livre, printamos o erro para o usuário e encerramos a função.

Caso seja possível fazer a inserção criamos uma variável inteira que guardará o índice da primeira célula livre, preenchemos o item do vetor nessa posição e passamos o valor do “*prox*” da célula que acabamos de selecionar para a variável que indica o índice da primeira célula disponível. Além disso, criamos um inteiro para representar a quantidade de células ocupadas, que usaremos mais tarde, subtraindo a quantidade de células livres do valor total do vetor.

Teremos 6 situações de inserção e faremos uma codificação para cada uma delas. Em todas elas diminuiremos a quantidade de células livres, pois estaremos ocupando uma.

01) Quando a lista está vazia: A variável que indica o índice do primeiro item da lista e a que indica o índice do último deve guardar o índice “*j*”, pois sendo o único ele será o primeiro e o último. Como não há nada antes do primeiro e nada depois do último, os campos “*ante*” e “*prox*” do vetor na posição “*j*” devem guardar (-1).

Optamos por começar a comparação para a ordenação pelo final. Para isso, guardamos o índice da última célula ocupada com “*x*”. Também guardamos o índice do primeiro em um inteiro “*z*” (essa variável será necessária em um dos casos que serão mostrados ainda).

Fizemos um *do while* para percorrermos todo o vetor, pois somente na primeira posição o “*ante*” é (-1), ou se entrar em um dos *if* que ao final terão um *break*. Dentro do *do while* primeiro colocamos a célula do vetor na posição “*x*” na célula “*aux*”.

Comparamos o “*PID*” da célula na posição “*x*” com o da posição “*j*”. Se a primeira for maior o “*x*” assume o valor do “*ante*” de “*x*” para que quando voltar para o início da estrutura de repetição o “*PID*” da nova célula seja comparado com o valor de “*PID*” menor mais próximo seguindo o encadeamento. Se com essa alteração, “*x*”

for (-1) isso quer dizer que o item da posição “j” é menor que o do primeiro item, assim teremos nosso segundo caso:

02) Quando o “PID” da nova célula é o menor “PID”: Nesse caso a nova célula será a primeira. Então passaremos o “apontador” do primeiro para o vetor na posição “j”. Como primeiro, seu “ante” deve ser (-1) e o seu “prox” será o antigo primeiro, no qual tínhamos separado o índice na variável “z”. Além disso, o “ante” de “z” muda de (-1) para o índice de “j”.

Agora, caso o “PID” da célula na posição “x” for menor que o da posição “j” temos mais 3 opções de ações.

Criamos a variável “ultimo” que terá o mesmo valor do índice indicado pela variável “ultimo” da estrutura lista.

04) Caso o “PID” da célula na posição “j” for maior que o “ultimo”: O inteiro “ultimo” da lista assumirá o valor “j”; a célula da posição “j” terá seu “ante” como o “ultimo” (variável recém criada), seu “prox” terá o valor (-1), e o “prox” da célula na posição “ultimo” assumirá o valor de “j”.

Criamos dois inteiros “aux_prox” e “aux_ante”. Em seguida o “aux_prox” receberá o valor do “prox” da célula na posição “x”.

05) Caso o “aux_prox” for igual a -1: O “prox” da posição “x” e o “ante” da posição “aux_prox” receberam “j”. E a célula na posição “j” terá seu “prox” igual ao “aux_prox” e seu “ante” igual a “aux_ante”.

06) Caso “aux_prox” for diferente de (-1): O “aux_ante” receberá o anterior do “aux_prox”, pois o “j” ficará entre esses dois valores. Por isso o “prox” da célula no índice “x” e o “ante” da célula na posição “aux_prox” receberam “j”, e o “prox” de “j” receberá “aux_prox” e seu “ante” receberá “aux_ante”.

void **retira_primeiro_item**

Para removermos o primeiro item da lista, é necessário primeiramente fazer algumas verificações. Por exemplo, precisamos verificar se a lista tem apenas um item inserido, se sim, temos que alterar as variáveis **primeiro** e **último**, de forma que apontem agora para -1, pois não haverá nenhum elemento inserido na lista. Também devemos nos lembrar de armazenar o **anterior** e o **próximo** do item que

estamos removendo, para não perdermos o acesso a essa célula, e criar variáveis auxiliares que irão armazenar esses valores de forma a estarem disponíveis quando ligarmos a célula retirada ao vetor de células livres. Outro caso que deve ser levado em consideração, é o fato de não haver mais células livres, se isso ocorrer, a célula que foi retirada deve ter seus cursores apontando para -1 pois não está ligada a mais nada. De modo contrário, se ainda houver células livres a quem se ligar, a célula retirada se torna a primeira célula livre e a antiga primeira célula livre agora tem seu anterior apontando para a nova primeira célula.

void ***imprime_vetor***

Para imprimirmos o vetor, é necessário verificarmos se o vetor está vazio, se sim, a verificação executa um return. Se não, fazemos a inicialização do vetor e em seguida armazenamos em uma variável contador, a variável ***primeiro***, pois é necessário percorrermos o vetor, e faremos isso da primeira posição até a última (por isso a necessidade de se armazenar o valor de ***primeiro***). Para realizar essa interação, utilizamos a estrutura ***do while***, e o laço se executará enquanto o ***próximo*** de cada ***vetor[i]->prox*** for diferente de -1. Dessa forma, dentro deste loop, temos um printf que imprime na tela o valor do PID e prioridade de cada célula do vetor. Porém, é necessário estar atento para o fato de que a última célula tem seu ***próximo*** com valor -1, dessa forma a última célula não entra no loop criado, para resolvermos, é necessário implementarmos um printf, igual ao que está dentro do for, para esta última célula, mas com o ***vetor[lista->último]->item->prioridade*** para a prioridade, e ***vetor[i]->item->PID*** para o PID.

3.3 Main

- **ENTRADA PADRÃO**

A escolha de entrada de dados é feita através de um scanf onde definimos que 0 seria entrada padrão e 1 seria entrada por arquivo. Em seguida, implementamos a estrutura switch case, onde case 0 é padrão e case 1 é arquivo. Caso o usuário tenha digitado 0, será solicitado em seguida que ele digite o valor da variável N, que é o tamanho do vetor. Em seguida, que ele digite o valor da variável vezes_inserir e posteriormente, da variável vezes_retira, para que o programa chame as funções supracitadas quantas

vezes o usuário quiser. Após as entradas dos valores necessários, o arquivo chama a função `inicializa_lista` e a executa, passando como parâmetro a própria lista, criada com o tipo `Lista *lista`, e o `N`, que é o tamanho do vetor. Continuando, fizemos um `for` que chama a função `insere_item` e `cria_processo`, que vai de `i=0` até `i<vezes_insere`, dessa forma criando um novo item e inserindo-o logo após a cada volta do laço, e o mesmo ocorre para a função `remove_primeiro_item`. E por fim, é chamada a função `imprime_vetor`, tendo a lista como parâmetro também. Toda essa estrutura, está contida entre uma variável `begin`, no começo do programa, e uma variável `end`, que pega respectivamente o tempo inicial e o tempo final, e calcula qual foi o tempo de execução do código, tudo isso através das funcionalidades da biblioteca ***time.h***. Para encerrar, o programa imprime o valor do tempo de execução e a execução é encerrada.

- **ENTRADA POR ARQUIVO [2]**

Caso o usuário tenha digitado 1 ele receberá uma mensagem no prompt de comando pedindo o nome do arquivo que deve ser aberto. Esse valor será guardado no vetor do tipo `char "teste_txt"`. Abrimos o arquivo na variável `"teste"` do tipo `FILE` através da função `fopen` para leitura, já que seu segundo parâmetro é `"r"` de `read`.

Testamos se o arquivo `"teste"` é nulo. Se for, houve um erro na abertura do arquivo e o usuário será informado disso e o sistema encerra.

Fazemos o primeiro `fscanf` que fará a leitura da primeira linha. Para essa função passamos como parâmetro `"teste"` que indica o arquivo, o `"%"` com o tipo de variável que vai ser lida e o endereço de onde ela será armazenada.

Na primeira linha nos foi indicado que ficaria o tamanho do vetor, então já podemos chamar a função do `"TAD_Lista" inicializa_lista`.

Fazemos o segundo `scanf` para lermos a segunda linha que indica quantas linhas de operação teremos e o armazenamos na variável `"Nlo"`. Iniciamos uma estrutura de repetição que repetirá `"Nlo"` vezes o processo de ler a próxima linha e armazenar a opção de ação e a quantidade de vezes que será repetida. Se a operação for 0 marcamos o tempo na variável `"t1"` e repetimos `"Qt"` vezes a ação de criar um item e inseri-lo na lista, através das funções apropriadas. Assim que termina o processo, `"t1"` recebe o tempo atual menos o `"t1"` anterior, calculando o tempo de execução das inserções pedidas que será armazenado na variável `"tempo_execução_inserção"`. Se a operação for 1 marcamos o tempo na variável `"t2"` e repetimos `"Qt"` vezes a ação de retirar o primeiro item da lista, através da função apropriada. Assim que termina o processo `"t2"` recebe o tempo atual menos o `"t2"` anterior, calculando o tempo de execução das exclusões pedidas que será armazenado na variável `"tempo_execução_remocao"`.

Assim que saímos do `for` do `"Nlo"` fazemos um último `scanf` que lerá os números de teste (inserimos essa parte em todos nossos arquivos de teste).

Para a saída abrimos o “*arquivo_de_saida*” na variável “*saída*” com o segundo parâmetro “*a*” que permite inserir itens no final do arquivo, que caso não exista será criado. Usamos o *fprint* com os números de teste e tempo de execução em segundos. Para terminar fechamos os arquivos e damos um *break* para sair do case 1.

4. Resultados

Os dados obtidos pelos 12 testes pedidos no comando do Trabalho Prático estão no gráfico abaixo:

RESULTADO DOS TESTES

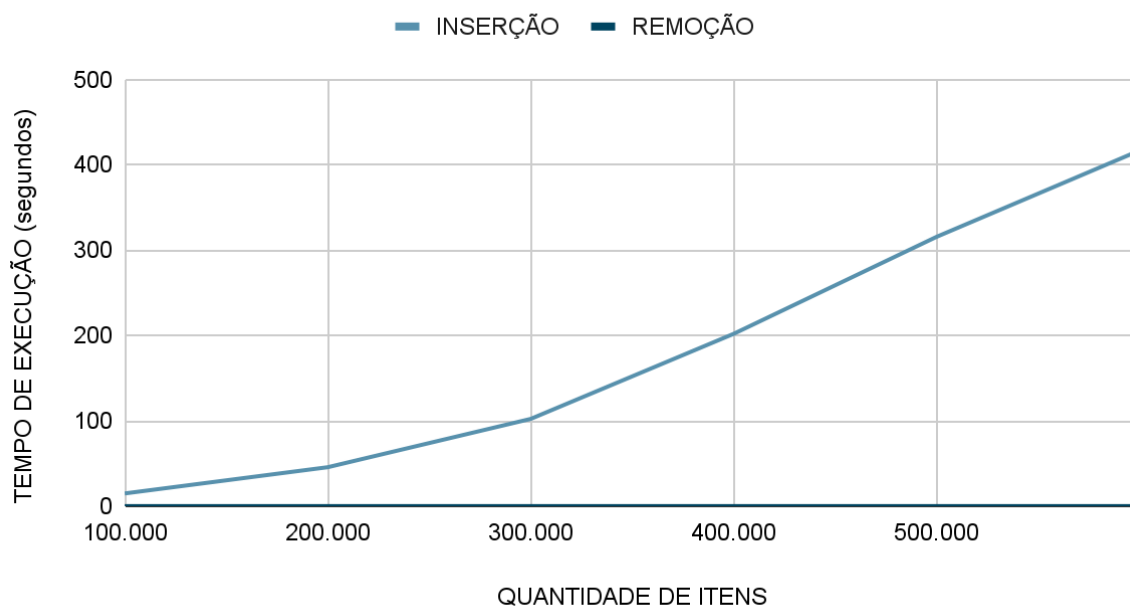


Figura 2 - Gráfico com resultado dos testes.

A partir desses dados percebemos que o processo de inserção é consideravelmente mais demorado que o processo de remoção. Tanto que nem é visível seu crescimento no gráfico já que seu tempo de execução não passa de 1 segundo. Então para analisarmos os dados da remoção teremos a tabela abaixo:

QUANTIDADE DE ITENS	INSERÇÃO	REMOÇÃO
100,000	14.879	0.003
200,000	45.617	0.005
300,000	102.258	0.015
400,000	201.982	0.009
500,000	315.725	0.029
600,000	416.873	0.019

Figura 3 - Tabela com resultado dos testes.

A tabela mostra que no geral o tempo de execução da remoção aumenta de acordo com a quantidade de itens, porém duas vezes há uma diminuição sem causa aparente.

5. Conclusão

O ponto chave da implementação do trabalho foi o uso de cursores, uma forma de encadeamento que não havíamos trabalhado anteriormente. Mas que facilita a implementação, comparado com apontadores em que as ferramentas são ponteiros ao invés de inteiros.

Uma das formas de facilitarmos a ordenação foi impedirmos a repetição de *PID*.

Já quanto aos resultados, acreditamos que a diferença tão grande entre o tempo de execução da inserção e remoção deriva-se da quantidade de comandos que cada função necessita.

6. Referências

[1] Ziviani, N. Projeto de Algoritmos. Último acesso em: 15 de dezembro de 2021.

[2] Canal Programação Descomplicada Linguagem C (Playlist: "Linguagem C: arquivos).Disponível em:

https://www.youtube.com/watch?v=LNu-0bzxpos&list=PL8iN9FQ7_jt4TfE02fK7gCkYOzL4htaE2 . Último acesso em: 20 de dezembro de 2021.