



Disciplina:	ALGORITMOS E ESTRUTURA DE DADOS III		
Aluno:	Marciano Kuhn	R.A.:	2677245
Docente:	Thiago Naves		

ATIVIDADE: Trabalho Prático

Introdução

Este trabalho implementa uma matriz bidimensional dinâmica utilizando listas encadeadas, onde cada elemento pode acessar seus vizinhos esquerda, direita, cima e baixo por meio de ponteiros. Essa abordagem permite a manipulação da matriz de forma eficiente, sem necessidade de alocação estática. A matriz é representada por nós encadeados, onde cada nó contém: **um valor inteiro**, ponteiros para **esquerda, direita, cima e baixo**.

Arquivos criados

O código foi organizado em 3 arquivos de cabeçalho que separam diferentes funcionalidades do código.

- **Matriz.h**: Contém os protótipos das funções e as estruturas utilizadas para a definição dos dados da matriz e dos elementos.
- **Matriz.c**: Contém todas as funções responsáveis pelas operações do código.
- **Main.c**: É o ponto de entrada do código, onde todas as funcionalidades são integradas e executadas.

As funções implementadas

● Criar matriz:

Cria dinamicamente uma matriz de elementos onde cada elemento guarda um valor, tem ponteiros que o ligam aos seus **vizinhos**: cima, baixo, esquerda, e direita.

Primeiramente é alocado memória para a matriz, e inicializados seus ponteiros.

Depois é alocado memória de um vetor de ponteiros para as linhas, e alocada cada linha (coluna) com um loop for.

Configura as posições dos elementos para receber 0 e faz a ligação entre os elementos, e por fim define o início da matriz com 0,0.



● **Insere um valor:**

A função recebe como parâmetro um ponteiro para a estrutura da matriz, a posição da linha e coluna onde o valor será inserido, e o valor inteiro que será armazenado naquela posição. Primeiro verifica se existe a matriz, depois aloca memória para o novo elemento, percorre a matriz até a posição desejada e atribui o valor desejado.

● **Consulta valor pela posição:**

A função recebe como parâmetro um ponteiro para a estrutura da matriz, a posição da linha e da coluna. Primeiro verifica se existe a matriz, depois percorre a matriz até achar a posição desejada, se a posição não existir retorna posição inválida, se existir imprime o valor.

● **Consulta posição pelo valor:**

A função recebe como parâmetro um ponteiro para a estrutura da matriz, o valor a ser recebido, um ponteiro para guardar a quantidade se houver mais de um valor, e um vetor para as posições. Primeiro verifica se existe a matriz, depois percorre a matriz até achar o valor desejado, e armazena a posição no vetor e incrementa a quantidade, retorna 1 se encontrou e 0 se não.

● **Imprime os 4 vizinhos:**

A função recebe como parâmetro um ponteiro para a estrutura da matriz, a posição da linha e da coluna. Primeiro verifica se existe a matriz, depois percorre a matriz até achar a posição desejada, se a posição não existir retorna. Se existir, imprime os valores apontados pelo ponteiro que está na posição.

● **Imprime matriz:**

A função recebe como parâmetro um ponteiro para a estrutura da matriz. Primeiro verifica se existe a matriz, depois percorre todas as linhas e colunas, se o valor for 0 imprime 'M', caso contrário imprime o valor.

● **Remove valor:**

A função recebe como parâmetro um ponteiro para a estrutura da matriz, e o valor a ser recebido. Primeiro verifica se existe a matriz, depois percorre a matriz até achar a posição desejada, comparando o valor da posição com o valor recebido, e atribuindo o valor 0 para ele, com isso removendo ele da matriz. Se não achar retorna 0.

● **Libera matriz:**



A função recebe como parâmetro um ponteiro para a estrutura da matriz. Se a matriz existir libera a memória de cada linha da matriz que são vetores de elementos, depois libera o vetor de ponteiros que estavam apontando para cada linha e por fim libera a estrutura matriz.

Desafios

As principais dificuldades foram na criação da matriz com o gerenciamento correto da memória para garantir que cada nó fosse corretamente ligado ao seu vizinho, estabelecer ligações corretas ou esquecer conexões foram um desafio. A liberação de memória também se mostrou difícil, como cada elemento é um nó encadeado a liberação correta foi um desafio.

Em todas as funções lidar com as ligações do nós foi o mais difícil, porque um nó sem uma ligação para o próximo já não funcionava corretamente a função, e o gerenciamento de memória para cada elemento.