

# Relatório: Implementação de Matriz Esparsa em C++

Nauan Aires e Victor Cavalcante

12 de junho de 2023

## 1 Introdução

Neste relatório, descrevemos a implementação de uma Matriz Esparsa em C++. Uma matriz esparsa é uma matriz na qual a maioria dos elementos é zero. Para economizar espaço e melhorar a eficiência em operações com matrizes esparsas, utilizamos uma estrutura de dados especializada para representar apenas os elementos não nulos da matriz. Qualquer informação adicional ou explicações mais diretas e pontuais sobre cada função e método utilizado pode ser consultado através do Github do projeto linkado na seção de Referências (Clique aqui para ir a seção)

## 2 Estrutura de Dados

Para implementar a matriz esparsa, utilizamos uma lista de listas (ou vetor de vetores) para armazenar os elementos não nulos. Cada elemento não nulo é representado por um objeto que contém a posição do elemento na matriz (linha e coluna) e o valor do elemento. A estrutura do projeto foi definida com os seguintes arquivos:

"Node.h"

"SparseMatrix.h"

"main.cpp"

E o nó é definido pela seguinte estrutura:

```
struct Node {  
    Node *direita;  
    Node *abaixo;  
    int linha;  
    int coluna;  
};
```

```

double valor;

Node(Node *dir, Node *ab, int l, int c, double v) {
    this->direita = dir;
    this->abaixo = ab;
    this->linha = l;
    this->coluna = c;
    this->valor = v;
}
};

```

Nessa implementação, cada linha da matriz esparsa é representada por um vetor de elementos não nulos. A matriz esparsa em si é um vetor de linhas.

### 3 Operações

Implementamos as principais operações, como a adição de uma matriz por arquivo, a soma de matriz + matriz, multiplicação de matrizes esparsas, criação de um arquivo através de uma matriz inserida e a leitura de um arquivo contendo uma matriz dentro da aplicação.

Segue abaixo a listagem e demonstração de cada caso de operação.

#### 3.1 Caso 1 - Adicionar Matriz

Para adicionar uma nova matriz (convertida em matriz esparsa pelo código) é necessário que o Usuário digite primeiramente o número de linhas e colunas utilizadas por essa matriz, dado por esta implementação:

```

switch(op){
    case 1: {
        cout << endl << "Criacao_da_matriz..." << endl;
        int m, n, value;
        cout << "Insira_o_numero_de_linhas_e_colunas:_";
        cin >> m >> n;

        SparseMatrix* matriz = new SparseMatrix(m, n);

        cout << endl;
        matriz->print();
    }
}

```

```

cout << endl;

int c {0};
while(c == 0){
    cout << "Insira_a_posicao_e_valor_na_matriz:_";
    cin >> m >> n >> value;
    matriz->insert(m, n, value);
    cout << endl;
    matriz->print();
    cout << endl;
    cout << "Finalizar?" << endl;
    cout << "1_-_Sim" << endl << "0_-_Nao" << endl;
    cin >> c;
    cout << endl;
}

cout << "Matriz_adicionada_com_sucesso!" << endl <<
    endl;

```

Após a adicionar a nova matriz, é dada a opção do usuário salvar a matriz criada em um arquivo, segue abaixo a implementação:

```

cout << "Matriz_adicionada_com_sucesso!" << endl <<
    endl;
cout << "Salvar_em_um_arquivo?" << endl;
cout << "1_-_Sim" << endl << "0_-_Nao" << endl <<
    endl;
int key;
cin >> key;
if(key == 1){
    cout << "Digite_o_nome_do_arquivo_para_salvar_a_
        _matriz:_";
    string filename;
    cin >> filename;

    ofstream file(filename);
    if(!file.is_open()){
        throw std::runtime_error("Nao_foi_possivel_
            abrir_o_arquivo:_ " + filename);
    }

    file << matriz->getMaxM() << "_ " << matriz->

```

```

        getMaxN() << std::endl;

        for(int i = 0; i < matriz->getMaxM(); i++) {
            for(int j = 0; j < matriz->getMaxN(); j++)
            {
                double value = matriz->get(i, j);
                if(value != 0.0){
                    file << i << "_" << j << "_" <<
                        value << std::endl;
                }
            }
        }

        file.close();

        cout << "Matriz_salva_com_sucesso!" << endl;
    }
    break;

```

### 3.2 Caso 2 - Somar Matrizes

A soma das matrizes é representada pela soma de dois arquivos que precisam estar presentes dentro da pasta do projeto, sendo assim possível a soma desses dois arquivos através da seguinte implementação:

```

//Método para ler os arquivos contendo matrizes
SparseMatrix *readSparseMatrix(const std::string &
    nomeArquivo){
    std::ifstream arquivo(nomeArquivo);
    if(!arquivo.is_open()){
        throw std::runtime_error("Nao_foi_possivel_abrir_o_arquivo:_ " + nomeArquivo);
    }

    int m, n;
    arquivo >> m >> n; // Lê as dimensões da matriz

    SparseMatrix *matriz = new SparseMatrix(m, n);

    while(true){
        double value;

```

```

        arquivo >> m >> n >> value;
        if(arquivo.eof()) break;
        matriz->insert(m, n, value);
    }

    arquivo.close();

    return matriz;
}

//Método para realizar a soma
SparseMatrix *sum(SparseMatrix *A, SparseMatrix *B){
    // Verifica se as matrizes têm o mesmo tamanho
    if(A->getMaxM() != B->getMaxM() || A->getMaxN() !=
        B->getMaxN()){
        throw std::invalid_argument("As matrizes devem ter o mesmo tamanho para serem somadas.");
    }

    int m = A->getMaxM();
    int n = A->getMaxN();

    // Cria uma nova matriz C com o mesmo tamanho de A e B
    SparseMatrix *C = new SparseMatrix(m, n);
    // Percorre todas as posições da matriz
    for(int i = 0; i < m; i++){
        for(int j = 0; j < n; j++){
            // Obtém os valores de A e B nas posições (i, j)
            double valueA = A->get(i, j);
            double valueB = B->get(i, j);

            // Calcula a soma dos valores e insere na matriz C
            double sum = valueA + valueB;
            C->insert(i, j, sum);
        }
    }
}

```

```

        return C; // Retorna a matriz C resultante da soma
                de A e B
    }

    case 2: {
        cout << endl << "Digite_o_nome_do_arquivo_da_
            primeira_matriz:_";
        string filenameA;
        cin >> filenameA;

        SparseMatrix *A = readSparseMatrix(filenameA);

        cout << "Digite_o_nome_do_arquivo_da_segunda_matriz
            :_";
        string filenameB;
        cin >> filenameB;

        SparseMatrix *B = readSparseMatrix(filenameB);

        SparseMatrix *C = sum(A, B);
        cout << "Matriz_multiplicada_com_sucesso!" << endl;
        cout << endl;
        C->print();
        cout << endl;
        cout << "Salvar_em_um_arquivo?" << endl;
        cout << "1_-_Sim" << endl << "0_-_Nao" << endl;
        int key;
        cin >> key;
        if(key == 1){
            cout << "Digite_o_nome_do_arquivo_para_salvar_a
                _matriz:_";
            string filename;
            cin >> filename;

            ofstream file(filename);
            if(!file.is_open()){
                throw std::runtime_error("Nao_foi_possível_
                    abrir_o_arquivo:_ " + filename);
            }
        }
    }

```

```

        file << C->getMaxM() << "_" << C->getMaxN() <<
            std::endl;

        for (int i = 0; i < C->getMaxM(); i++) {
            for (int j = 0; j < C->getMaxN(); j++) {
                double value = C->get(i, j);
                if (value != 0.0) {
                    file << i << "_" << j << "_" <<
                        value << std::endl;
                }
            }
        }

        file.close();

        cout << "Matriz_salva_com_sucesso!" << endl;
        cout << endl;
    }

    // Liberar memória
    delete A;
    delete B;
    delete C;

    break;
}

```

### 3.3 Caso 3 - Multiplicar Matrizes

Neste caso de multiplicação de matrizes é utilizado a mesma função de leitura citado no caso anterior, porém dessa vez utilizaremos um método de multiplicação citado logo abaixo na implementação, e em seguida a exibição e lógica para o caso 3.

```

//Lógica/Método para a função de multiplicação (
    multiply)
SparseMatrix *multiply(SparseMatrix *A, SparseMatrix *B
) {
    if (A->getMaxN() != B->getMaxM()) {

```

```

        throw std::runtime_error("As matrizes nao podem
        ser multiplicadas. O numero de colunas de A
        deve ser igual ao numero de linhas de B.");
    }

    int m = A->getMaxM();
    int n = B->getMaxN();
    int p = B->getMaxM();

    SparseMatrix *C = new SparseMatrix(m, p); // C ter
        á dimensões m x p

    for(int i = 0; i < m; i++){
        for(int j = 0; j < p; j++){
            int sum = 0;
            for(int k = 0; k < n; k++){
                sum += A->get(i, k) * B->get(k, j); //
                Multiplica os elementos
                correspondentes e soma
            }
            if(sum != 0){
                C->insert(i, j, sum); // Insere o
                elemento não nulo na matriz
                resultante C
            }
        }
    }

    return C;
}

case 3: {
    cout << endl << "Digite o nome do arquivo da
    primeira matriz: ";
    string filenameA;
    cin >> filenameA;

    SparseMatrix *A = readSparseMatrix(filenameA);

    cout << "Digite o nome do arquivo da segunda matriz
    : ";

```



```

string filenameB;
cin >> filenameB;

SparseMatrix *B = readSparseMatrix(filenameB);

SparseMatrix *C = multiply(A, B);
cout << "Matriz_multiplicada_com_sucesso!" << endl;
cout << endl;
C->print();
cout << endl;
cout << "Salvar_em_um_arquivo?" << endl;
cout << "1_-_Sim" << endl << "0_-_Nao" << endl;
int key;
cin >> key;
if(key == 1){
    cout << "Digite_o_nome_do_arquivo_para_salvar_a\n"
           _matriz:_";
    string filename;
    cin >> filename;

    ofstream file(filename);
    if(!file.is_open()){
        throw std::runtime_error("Nao_foi_possivel_abrir_o_arquivo:_"+ filename);
    }

    file << C->getMaxM() << "_ " << C->getMaxN() <<
        std::endl;

    for(int i = 0; i < C->getMaxM(); i++){
        for(int j = 0; j < C->getMaxN(); j++){
            double value = C->get(i, j);
            if(value != 0){
                file << i << "_ " << j << "_ " <<
                    value << std::endl;
            }
        }
    }

    file.close();

```

```

        cout << "Matriz_salva_com_sucesso!" << endl;
        cout << endl;
    }

    // Liberar memória
    delete A;
    delete B;
    delete C;

    break;
}

```

### 3.4 Caso 4 - Abrir Arquivo

O caso 4 tem como função exclusiva apenas ler um arquivo através do nome fornecido, utilizará a mesma função Read dos outros casos, porém será filtrado pelo nome, exemplo: 1- se for fornecido o nome M1, irá ler o arquivo M1, que contém uma matriz pré-definida.

```

case 4: {
    cout << endl << "Digite_o_nome_do_arquivo_da_matriz
        :_";
    string filenameA;
    cin >> filenameA;
    cout << endl;
    SparseMatrix *A = readSparseMatrix(filenameA);
    A->print();

    break;
}

```

### 3.5 Caso 5 - Sair

Esse caso tem como função exclusiva sair e finalizar a aplicação, para que o usuário tenha controle visual e também que seja intuitivo para todos os tipos de usuários. Segue abaixo a implementação:

```

case 5:{
    cout << "Saindo ..." << endl;
    return 0;
}

```

## 4 Resultados

Testamos nossa implementação utilizando diversas matrizes esparsas de diferentes tamanhos e realizamos operações de Carregar matriz por arquivo, Soma, Multiplicação e Criação de novo texto de matriz. Os resultados foram consistentes e a implementação mostrou-se eficiente para lidar com matrizes esparsas.

Todos os testes podem ser consultados através dos arquivos com a extensão .txt anexados a pasta compactada deste mesmo documento.

Também é possível ver com mais detalhes as implementações mais detalhada sobre cada função através do arquivo Readme.md no GitHub, ou até mesmo anexado a pasta compactada.

## 5 Como o trabalho foi Dividido e Desenvolvido

O trabalho foi desenvolvido com ajuda do Git e plataforma GitHub, onde Victor Cavalcante tinha domínio sobre a ferramenta e o mesmo também queria manter toda a aplicação em seu repositório GitHub e Nauan como não dominava a ferramenta e tinha um pouco de dificuldade com o conteúdo, o mesmo baixava os arquivos através do repositório GitHub de Victor, modificava e envia novamente para o mesmo fazer atualizar o código dentro da plataforma, afim de prevenir erros e evitar dor de cabeças com o código, pois o mesmo nunca tinha utilizado.

Como Victor tinha mais experiência e facilidade com a parte da programação, fez maioria de suas funções e métodos.

Nauan Fez algumas funções e lógicas mais simples como o Destrutor localizado em SparseMatrix.h, representado por:

```
SparseMatrix::~SparseMatrix() {
    Node *auxLinha = m_head->abaixo;

    while (auxLinha != m_head) {
        Node *auxColuna = auxLinha->direita;
        while (auxColuna != auxLinha) {
            Node *temp = auxColuna;
            auxColuna = auxColuna->direita;
            delete temp;
        }
        Node *temp = auxLinha;
```

```

        auxLinha = auxLinha->abaixo;
        delete temp;
    }

    delete m_head;
}

Também a função Print, para a visualização da Matriz:
void SparseMatrix::print(){
    int m = this->maxm; // Armazena o número de linhas
                        da matriz
    int n = this->maxn; // Armazena o número de colunas
                        da matriz

    for (int i = 0; i < m; i++){ // Percorre as linhas
        da matriz
        for (int j = 0; j < n; j++){ // Percorre as
            colunas da matriz
            std::cout << get(i, j) << "_"; // Obtém o
            valor da posição (i, j) e imprime na
            tela
        }
        std::cout << '\n'; // Quebra de linha após
        imprimir uma linha completa da matriz
    }
}

```

A Função de Soma, representada abaixo:

```

SparseMatrix *sum(SparseMatrix *A, SparseMatrix *B){
    // Verifica se as matrizes têm o mesmo tamanho
    if(A->getMaxM() != B->getMaxM() || A->getMaxN() !=
        B->getMaxN()){
        throw std::invalid_argument("As matrizes devem_
            ter_o_mesmo_tamanho_para_serem_somadas.");
    }

    int m = A->getMaxM();
    int n = A->getMaxN();

    // Cria uma nova matriz C com o mesmo tamanho de A
    e B

```

```

SparseMatrix *C = new SparseMatrix(m, n);
// Percorre todas as posições da matriz
for(int i = 0; i < m; i++){
    for(int j = 0; j < n; j++){
        // Obtém os valores de A e B nas posições (
            i, j)
        double valueA = A->get(i, j);
        double valueB = B->get(i, j);

        // Calcula a soma dos valores e insere na
            matriz C
        double sum = valueA + valueB;
        C->insert(i, j, sum);
    }
}

return C; // Retorna a matriz C resultante da soma
de A e B
}

```

E também a função de Ler Arquivos, representada abaixo:

```

SparseMatrix *readSparseMatrix(const std::string &
nomeArquivo){
    std::ifstream arquivo(nomeArquivo);
    if(!arquivo.is_open()){
        throw std::runtime_error("Nao_foi_possivel_
            abrir_o_arquivo:_ " + nomeArquivo);
    }

    int m, n;
    arquivo >> m >> n; // Lê as dimensões da matriz

    SparseMatrix *matriz = new SparseMatrix(m, n);

    while(true){
        double value;
        arquivo >> m >> n >> value;
        if(arquivo.eof()) break;
        matriz->insert(m, n, value);
    }
}

```

```

        arquivo.close();

    return matriz;
}

```

E Nauan Fez boa parte do relatório em LaTeX para equilibrar os trabalhos, em relação ao Relatório Victor trabalhou em:

- Seção 6 - Dificuldades encontradas
- Seção 7 - Análise de complexidade de pior caso das funções: insert, get e sum
- Seção 8 - Listagem dos testes
- Seção 9 - Referências

## 6 Dificuldades encontradas

As principais dificuldades encontradas foram com a função Insert, onde quando ia passar para próxima linha sempre quebrava o código e mostrava apenas zeros. A dificuldade foi resolvida através de um amigo, Gustavo Henrique de (ES) que mora juntamente com Victor.

E que por conta desse mesmo problema também foi encontrado problemas no construtor da matriz, que foi resolvido com o mesmo amigo.

## 7 Análise de complexidade de pior caso das funções: insert, get e sum

Esta aqui a implementação do Insert, onde a complexidade de cada ponto estará comentada:

```

void SparseMatrix::insert(int m, int n, double value){
    // Verifica se as coordenadas estão dentro dos
    // limites válidos da matriz
    if (m < 0 || n < 0 || m >= this->maxm || n >= this->maxn){
        throw std::out_of_range("Posição inválida na matriz.");
    }

    // Encontra o nó da linha apropriada para inserção
    Node *linhaH = this->m_head->abaixo;
}

```

```

while (linhaH != m_head && linhaH->linha < m){
    linhaH = linhaH->abaixo;
}

// Encontra o nó da coluna apropriada para inserção
Node *colunaH = m_head->direita;

while (colunaH != m_head && colunaH->coluna < n){
    colunaH = colunaH->direita;
}

// Encontra o nó vizinho à direita na mesma linha
Node *noVizinhoC = linhaH;

while (noVizinhoC->direita != linhaH && noVizinhoC
->direita->coluna < n){
    noVizinhoC = noVizinhoC->direita;
}

// Encontra o nó vizinho abaixo na mesma coluna
Node *noVizinhoL = colunaH;

while (noVizinhoL->abaixo != colunaH && noVizinhoL
->abaixo->linha < m){
    noVizinhoL = noVizinhoL->abaixo;
}

// Se o elemento já existe na posição, atualiza seu
    valor
if (noVizinhoL->direita->linha == m && noVizinhoC->
abaixo->coluna == n){
    noVizinhoL->valor = value;
    return;
}

// Cria um novo nó e o insere na posição apropriada
Node *novo = new Node(noVizinhoC->direita ,
    noVizinhoL->abaixo , m, n, value);
noVizinhoC->direita = novo;
noVizinhoL->abaixo = novo;

```

}

Verificação das coordenadas: Essa parte possui uma complexidade constante  $O(1)$ , pois envolve apenas comparações e verificações simples.

Busca do nó da linha apropriada: A complexidade depende do número de linhas presentes antes da linha desejada. No pior caso, em uma matriz esparsa completamente preenchida, a busca percorrerá todas as linhas da matriz até encontrar a posição correta. Portanto, a complexidade dessa parte é  $O(n)$ , onde  $n$  é o número total de linhas da matriz.

Busca do nó da coluna apropriada: De maneira similar à busca da linha, a complexidade depende do número de colunas presentes antes da coluna desejada. No pior caso, em uma matriz esparsa completamente preenchida, a busca percorrerá todas as colunas da matriz até encontrar a posição correta. Assim, a complexidade dessa parte é  $O(m)$ , onde  $m$  é o número total de colunas da matriz.

Busca do nó vizinho à direita na mesma linha: Essa busca percorre os nós da linha até encontrar a posição correta. No pior caso, onde todos os elementos da linha estão preenchidos, a busca percorrerá todos os nós da linha. Portanto, a complexidade é  $O(n)$ , onde  $n$  é o número total de colunas da matriz.

Busca do nó vizinho abaixo na mesma coluna: De maneira similar à busca na linha, essa busca percorre os nós da coluna até encontrar a posição correta. No pior caso, onde todos os elementos da coluna estão preenchidos, a busca percorrerá todos os nós da coluna. Assim, a complexidade é  $O(m)$ , onde  $m$  é o número total de linhas da matriz.

Verificação se o elemento já existe: Essa verificação envolve apenas comparações de valores de nós, portanto, possui uma complexidade constante  $O(1)$ .

Inserção de um novo nó: Essa parte envolve a criação de um novo nó e a atualização dos ponteiros dos nós vizinhos. Portanto, possui uma complexidade constante  $O(1)$ .

Segue abaixo a análise da função `get()`:

```
double SparseMatrix::get(int m, int n){  
    // Verifica se as coordenadas estão dentro dos  
    // limites válidos da matriz  
    if (m < 0 || n < 0 || m >= this->maxm || n >= this
```



```

->maxn){
    throw std::out_of_range("Posicao_invalida_na_
        matriz.");
}

// Encontra o nó da linha correta na lista
// encadeada
Node *linhaH = m_head->abaixo;

while (linhaH != m_head && linhaH->linha < m){
    linhaH = linhaH->abaixo;
}

// Verifica se a linha correta foi encontrada
if (linhaH != m_head && linhaH->linha == m){
    Node *colunaH = linhaH->direita;
    // Percorre os nós na linha até encontrar a
    // coluna desejada
    while (colunaH != linhaH && colunaH->coluna !=
        n){
        colunaH = colunaH->direita;
    }

    // Verifica se a coluna correta foi encontrada
    if (colunaH != linhaH && colunaH->coluna == n){
        return colunaH->valor; // Retorna o valor
        // do nó
    }
}

return 0; // Retorna 0 se não foi encontrado nenhum
// valor na posição especificada
}

```

Verificação das coordenadas: Essa parte possui uma complexidade constante  $O(1)$ , pois envolve apenas comparações e verificações simples.

Busca do nó da linha correta: A complexidade depende do número de linhas presentes antes da linha desejada. No pior caso, em uma matriz esparsa completamente preenchida, a busca percorrerá todas as linhas da matriz até encontrar a posição correta. Portanto, a complexidade dessa parte é  $O(n)$ ,

onde  $n$  é o número total de linhas da matriz.

Verificação da existência da linha correta: Essa verificação envolve apenas comparações de valores de nós, portanto, possui uma complexidade constante  $O(1)$ .

Busca do nó da coluna correta: Após encontrar a linha correta, essa busca percorre os nós na linha até encontrar a coluna desejada. No pior caso, onde todos os elementos da linha estão preenchidos, a busca percorrerá todos os nós da linha. Portanto, a complexidade é  $O(n)$ , onde  $n$  é o número total de colunas da matriz.

Verificação da existência da coluna correta: Essa verificação envolve apenas comparações de valores de nós, portanto, possui uma complexidade constante  $O(1)$ .

Segue abaixo a análise da função `sum(soma)`:

```
SparseMatrix *sum(SparseMatrix *A, SparseMatrix *B){
    // Verifica se as matrizes têm o mesmo tamanho
    if(A->getMaxM() != B->getMaxM() || A->getMaxN() !=
        B->getMaxN()){
        throw std::invalid_argument("As matrizes devem
            ter o mesmo tamanho para serem somadas.");
    }

    int m = A->getMaxM();
    int n = A->getMaxN();

    // Cria uma nova matriz C com o mesmo tamanho de A
    // e B
    SparseMatrix *C = new SparseMatrix(m, n);
    // Percorre todas as posições da matriz
    for(int i = 0; i < m; i++){
        for(int j = 0; j < n; j++){
            // Obtém os valores de A e B nas posições (
            i, j)
            double valueA = A->get(i, j);
            double valueB = B->get(i, j);

            // Calcula a soma dos valores e insere na
```

```

        matriz C
        double sum = valueA + valueB;
        C->insert(i, j, sum);
    }
}

return C; // Retorna a matriz C resultante da soma
de A e B
}

```

Verificação do tamanho das matrizes: Essa parte envolve comparações dos tamanhos das matrizes A e B. Como essas informações são obtidas diretamente através dos métodos getMaxM() e getMaxN(), a complexidade é  $O(1)$ , ou seja, constante.

Criação da matriz C: A criação da matriz C envolve a alocação de memória para a nova matriz e a inicialização de seus atributos de tamanho. Essa operação possui uma complexidade constante  $O(1)$ .

Percorrendo todas as posições das matrizes A e B: Essa parte envolve dois loops aninhados que percorrem todas as posições das matrizes A e B. O número de iterações é determinado pelo tamanho das matrizes, m e n. Portanto, a complexidade dessa parte é  $O(m * n)$ , onde m é o número de linhas e n é o número de colunas.

Obtendo os valores de A e B e calculando a soma: Essa operação envolve a chamada dos métodos get() para obter os valores das matrizes A e B nas posições (i, j), e a soma dos valores obtidos. Essas operações têm uma complexidade constante  $O(1)$ .

Inserção do valor calculado na matriz C: A inserção do valor calculado na matriz C envolve a chamada do método insert(), que tem uma complexidade constante  $O(1)$ .

## 8 Listagem dos testes

Todos os testes realizados foram utilizando os arquivos txt anexados junto ao projeto. Segue abaixo a pré visualização dos dois arquivos:

M1.txt

```
3 3
0 0 1
0 1 2
0 2 3
1 0 4
1 1 5
1 2 6
2 0 7
2 1 8
2 2 9
```

M2.txt

```
3 3
0 0 1
0 1 1
0 2 1
1 0 1
1 1 1
1 2 1
2 0 1
2 1 1
2 2 1
```

soma.txt

```
3 3
0 0 2
0 1 3
0 2 4
1 0 5
1 1 6
1 2 7
2 0 8
2 1 9
2 2 10
```

## 9 Referências

1. Minicurso de Latex ([Link aqui](#))
2. Vídeo para auxiliar construção e lógica inicial do projeto ([Link aqui](#))
3. Projeto concluído no GitHub e acesso a informações extras ([Link aqui](#))

4. Repositório GitHub que utilizamos para nos orientar ([Link aqui](#))
5. Ferramenta de I.A utilizada para auxiliar a encontrar erros e soluções no código e relatório LaTeX ([Link aqui](#))

## 10 Conclusão

Neste trabalho, apresentamos a implementação de uma Matriz Esparsa em C++ utilizando uma estrutura de dados especializada. A implementação mostrou-se eficiente para lidar com matrizes esparsas e permite realizar as principais operações de forma adequada. A utilização de uma estrutura de dados especializada para matrizes esparsas é fundamental para economizar espaço e melhorar a eficiência em operações com matrizes esparsas.

Qualquer dúvida ou informação adicional pode ser consultada através do Github do projeto ([link listado acima](#)).