### **Trabalho Final**

#### **Grupo G**

**Algoritmos de Ordenação:** Insertion Sort e Merge Sort **Estrutura de Dados:** Lista Linear Simplesmente Encadeada

Marcos Paulo Caetano Lucas Almeida Oliveira Isaac<sup>2</sup> Breno Machado Barros<sup>3</sup> Lucca Magnino<sup>4</sup> Mendes Queiroz<sup>1</sup>

- 1. marcospaulo2@discente.ufg.br
  - 2. lucas\_isaac@discente.ufg.br
- 3. breno\_machado@discente.ufg.br
- 4. luccamagnino@discente.ufg.br

**Prof. Me. Raphael Guedes** 

2024





### Sumário

# INSTITUTO DE INFORMÁTICA

- ▶ 1. Introdução
  - O que são algoritmos de ordenação?
  - Estruturas de Dados: Lista Linear Simplesmente Encadeada
- ▶ 2. Processo de Implementação
- 3. Resultados
  - Gráfico de Desempenho
  - Complexidade
  - Estatísticas das Soluções
  - Teste ao vivo
- 4. Lições aprendidas e Conclusão



## Introdução





- Algoritmos que organizam elementos de uma sequência, como números ou palavras em uma ordem específica (crescente, decrescente, etc.).
- Importante para aplicações em busca, otimização, e processamento de dados.

#### **Algoritmos Escolhidos:**

- Insertion Sort(Básico): É simples, eficiente para conjuntos pequenos ou quase ordenados.
- Merge Sort(Avançado): Usa uma abordagem de "Dividir e Conquistar", eficiente para grandes conjuntos e essencial em bibliotecas modernas.





- Uma lista onde cada elemento (nó) armazena um valor e a referência para o próximo.
- Permite inserções e remoções dinâmicas, ideal para operações que exigem flexibilidade estrutural.

#### Objetivo do trabalho:

Implementar e comparar os algoritmos **Insertion Sort** e **Merge Sort** usando **vetores** e **listas linearmente encadeadas** e avaliar desempenho teórico e prático em diferentes cenários.



### Estrutura da Lista Linear Simplesmente Encadeada

INFORMÁTICA

A estrutura de dados que nós escolhemos foi a lista linear simplesmente encadeada, onde cada nó contém um valor e um ponteiro para o próximo.

```
struct elemento
    char nome[100];
    struct elemento *proximo;
};
typedef struct elemento Elemento;
Lista *cria_lista()
    Lista *lista = (Lista *)malloc(sizeof(Lista));
    if (lista != NULL)
        *lista = NULL;
    else
        printf("Erro na alocacao da lista!\n");
        exit(1);
    return lista;
```

## Função de Inserção de Elementos na Lista

A função insertion insere um novo elemento no final da lista encadeada.

```
nu.c
int insertion(Lista *lista, int valor)
    if (lista == NULL)
        printf("Erro na alocacao da lista!\n");
        exit(1);
   Elemento *no = (Elemento *)malloc(sizeof(Elemento)):
    if (no == NULL)
       printf("Erro na alocacao do no!\n");
        exit(1);
   no->valor = valor;
   no->proximo = NULL:
    if (*lista == NULL)
        *lista = no;
    else
        Elemento *aux = *lista;
        while (aux->proximo != NULL)
            aux = aux->proximo;
        aux->proximo = no;
    return 1:
```



### Leitura e Processamento de Arquivo

A função arquivo abre um arquivo, lê seus dados e os insere na lista encadeada.

```
main li.c
void arquivo(char *arquivo, Lista *lista)
    FILE *file = fopen(arquivo, "r");
    if (file == NULL)
        printf("Erro ao abrir o arquivo %s\n", arquivo);
        exit(1);
    char nome[100];
    while (fgets(nome, sizeof(nome), file))
        nome[strcspn(nome, "\n")] = '\0';
        insertion(lista, nome);
    fclose(file);
```



## Função para Imprimir a Lista

A função imprime\_lista percorre a lista e imprime os nomes armazenados.

```
void imprime_lista(Lista *lista)
   if (lista == NULL)
       printf("Erro na alocacao da lista!\n");
       exit(1);
   Elemento *no = *lista;
   while (no != NULL)
       printf("%s\n", no->nome);
       no = no->proximo;
```



### Função de Ordenação Crescente (Insertion Sort)

A função ordenar\_crescente implementa a ordenação crescente utilizando o algoritmo **Insertion Sort** adaptado para lista encadeada

```
int ordenar_crescente(Lista *lista)
   if (lista == NULL || *lista == NULL)
       printf("Erro na alocacao da lista!\n");
       exit(1):
   Lista ordenado = NULL;
   Elemento *atual = *lista;
   while (atual != NULL)
       Elemento *proximo = atual->proximo:
       if (ordenado == NULL || strcmp(atual->nome, ordenado->nome) < 0)
           atual->proximo = ordenado:
           ordenado = atual:
       else
           Elemento *aux = ordenado:
           while (aux->proximo != NULL && strcmp(aux->proximo->nome, atual->nome) < 0)
               aux = aux->proximo;
           atual->proximo = aux->proximo;
            aux->proximo = atual;
       atual = proximo:
   *lista = ordenado:
   return 1:
```



## Função de Ordenação Decrescente

INSTITUTO DE INFORMÁTICA

A função ordenar\_decrescente inverte a lista já ordenada de forma crescente para obter a ordem decrescente.

```
int ordenar_decrescente(Lista *lista)
   if (lista == NULL || *lista == NULL)
        printf("Erro na alocacao da lista!\n");
        exit(1):
   if (ordenar_crescente(lista))
        Elemento *anterior = NULL;
        Elemento *atual = *lista:
        Elemento *proximo;
        while (atual != NULL)
           proximo = atual->proximo;
           atual->proximo = anterior:
           anterior = atual;
            atual = proximo;
        *lista = anterior;
        return 1;
    return 0;
```

## Medição de Tempo de Execução

O tempo de execução da ordenação é medido usando a função clock() para registrar o tempo antes e depois da execução da função de ordenação.

```
main li.c
clock_t begin = clock();
   printf("Nomes depois de ordena-los de forma crescente:\n");
    ordenar_crescente(lista);
   imprime_lista(lista);
    printf("\n-#-#-#-#-#-#-#-#-#-#-#\n\n");
    printf("Nomes depois de ordena-los de forma decrescente:\n");
    ordenar_decrescente(lista);
    imprime_lista(lista);
    clock_t end = clock();
    printf("\n-#-#-#-#-#-#-#-#-#-#-#\n\n"):
    double time_spent = (double)(end - begin) / CLOCKS_PER_SEC;
    printf("Tempo demorado: %lf segundos", time_spent);
```





INF INSTITUTO DE INFORMÁTICA

Merge Sort foi adaptado para listas encadeadas, dividindo a lista recursivamente e intercalando as sublistas ordenadas.



```
ListaDinEncadInt.c
```

```
Elem* merge_sort_rec_int(Elem* head, int ordem) {
   if (head == NULL || head->prox == NULL)
        return head;

Elem* meio = divide_lista_int(head);
   Elem* esquerda = merge_sort_rec_int(head, ordem);
   Elem* direita = merge_sort_rec_int(meio, ordem);

return intercala_listas_int(esquerda, direita, ordem);
}
```

## Função Intercalação do Merge Sort

A função intercala\_listas combina duas sublistas ordenadas em uma lista única ordenada.

```
Elem* intercala_listas_int(Elem* lista1, Elem* lista2, int ordem) {
   if (lista1 == NULL) {
       return lista2;
   if (lista2 == NULL) {
       return lista1;
   Elem* result = NULL;
   if ((ordem == 1 && lista1->valor <= lista2->valor) ||
        (ordem == -1 && lista1->valor > lista2->valor))
       result = lista1;
       troca_count++: // Incrementa o contador de trocas
       result->prox = intercala_listas_int(lista1->prox, lista2, ordem);
   } else {
       result = lista2;
       troca_count++; // Incrementa o contador de trocas
       result->prox = intercala_listas_int(lista1, lista2->prox, ordem);
   return result;
```

# INSTITUTO DE INFORMÁTICA

## Função Merge Sort para Ordenação

INSTITUTO DE INFORMÁTICA

A função merge\_sort coordena a execução do Merge Sort sobre a lista encadeada.





```
void merge_sort_int(Lista* li, int ordem) {
   if (li == NULL || *li == NULL) return;
   *li = merge_sort_rec_int(*li, ordem);
}
```

## Resultados e Encerramento da Execução

INSTITUTO DE INFORMÁTICA

Após a ordenação, o programa exibe a lista final e finaliza a execução de maneira limpa, garantindo que o fluxo do código seja concluído adequadamente.

```
main li.c
int main()
   Lista *lista = cria_lista();
   printf("Abrindo o arquivo!\n\n");
   arquivo("nomes_aleatorios.txt", lista);
   printf("Nomes antes de ordena-los:\n");
   imprime_lista(lista);
   printf("\n-#-#-#-#-#-#-#-#-#-#-#\n\n"):
   clock_t begin = clock();
   printf("Nomes depois de ordena-los de forma crescente:\n");
   ordenar_crescente(lista);
   imprime_lista(lista);
   printf("\n-#-#-#-#-#-#-#-#-#-#-#\n\n");
   printf("Nomes depois de ordena-los de forma decrescente:\n");
   ordenar_decrescente(lista);
   imprime_lista(lista);
   clock_t end = clock();
   printf("\n-#-#-#-#-#-#-#-#-#-#-#\n\n");
   double time_spent = (double)(end - begin) / CLOCKS_PER_SEC;
   printf("Tempo demorado: %lf segundos", time_spent);
   libera_lista(lista);
   return 0:
```

## Liberação de Memória

Após o processamento, a memória alocada para a lista é liberada usando a função libera\_lista.

```
@ nu.c
void libera_lista(Lista *lista)
    if (lista != NULL)
        Elemento *no;
        while ((*lista) != NULL)
            no = *lista;
            *lista = (*lista)->proximo;
            free(no);
        free(lista);
    else
        printf("Erro na alocacao da lista!\n");
        exit(1);
```



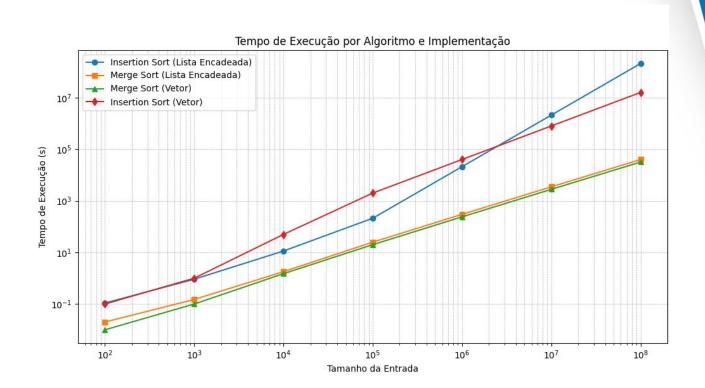


## Resultados

## Gráfico de Desempenho

#### INSTITUTO DE INFORMÁTICA

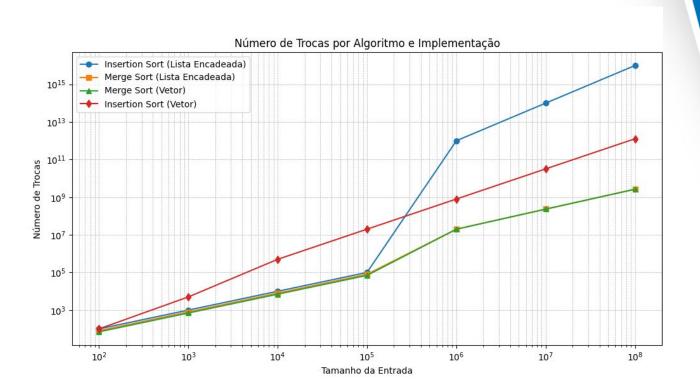
Desempenho na Prática:



## Gráfico de Desempenho

#### INSTITUTO DE INFORMÁTICA

#### Desempenho na Prática:



## Complexidade

## INFORMÁTICA

#### **Análise Teórica:**

#### **Insertion Sort:**

- Listas linearmente simplesmente encadeadas:
  - Melhor caso: O(n) ocorre quando os elementos já estão ordenados.
  - $\circ$  Pior caso:  $O(n^2)$  ocorre quando os elementos estão em ordem inversa.
  - Cada inserção percorre a lista até encontrar a posição correta.

#### **Merge Sort:**

- Listas linearmente simplesmente encadeadas:
  - Omplexidade geral:  $O(n \log n)$  devido à divisão recursiva e à intercalação das sublistas.
  - A lista é dividida em metades repetidamente ( $\log n$ ) e cada intercalação percorre todos os elementos (n).
- Vetores:
  - $\circ$  Complexidade geral:  $O(n \log n)$

## Estatísticas das Soluções

## INSTITUTO DE INFORMÁTICA

#### Avaliação Empírica:

**Insertion Sort** em listas encadeadas:

#### • Tempo de execução:

- Crescente:  $T_c \approx O(n)$ .
- Aleatório:  $T_a \approx O(n^2)$ .
- Decrescente:  $T_d \approx O(n^2)$ .

#### Número de trocas:

- Crescente: Quase nenhuma troca.
- Aleatório: Máximo de trocas esperado.
- Decrescente: Todas as trocas necessárias.

#### Merge Sort em listas encadeadas:

- **Tempo de execução:**Crescente, Aleatório e Decrescente:  $T \approx O(n \log n)$ .
- **Número de trocas:** Constante por nível de divisão e intercalação.



## INSTITUTO DE INFORMÁTICA

#### **Comparação entre Insertion Sort e Merge Sort:**

#### Tempo de execução (estimado):

- Insertion Sort: Tempos significativamente maiores para entradas grandes, devido à complexidade  $O(n^2)$
- Merge Sort: Melhor desempenho para entradas grandes, devido à eficiência de  $O(n \log n)$

#### Eficiência:

- Merge Sort é superior para listas maiores e entradas desordenadas.
- Insertion Sort pode ser mais eficiente em listas pequenas ou quase ordenadas.

### Teste ao vivo



Demonstração do código em tempo real:

6 5 3 1 8 7 2 4

6 5 3 1 8 7 2 4





# INSTITUTO DE INFORMÁTICA

#### **Desafios Enfrentados:**

- Adaptação dos algoritmos para a estrutura de Lista Linear
   Simplesmente Encadeada: Gerenciamento de referências ao navegar pelos nós da lista e lidar com a complexidade na hora realizar trocas.
- Aprendemos que a escolha da estrutura de dados impacta diretamente o desempenho e que cada algoritmo tem forças e limitações específicas

**Conclusão:** O nosso trabalho reforçou a importância de entender os fundamentos teóricos e práticos de algoritmos e estruturas de dados utilizando Insertion Sort e Merge Sort, que são complementares em suas aplicações, dependendo do contexto e da estrutura de dados utilizada.

## **Obrigado!**





