

# Trabalho Prático 3 - AEDS III

- *André Augustho Sarti Trindade Silva - 2021.1.08.001*
- *Vinicius Eduardo de Souza Honório - 2021.1.08.024*

## RESOLUÇÃO

Na busca de uma heurística construtiva para solução do problema, utilizamos primeiramente a ordenação de vetores por *Quick Sort* e tomamos de base os dois vértices de maior aresta. Assim, com a lógica similar à do algoritmo de Prim, pôde-se criar um caminho sem ciclo (que é um tipo de árvore binária) até formar-se um subgrafo de 5 vértices.

Já para busca largura, a solução obtida anteriormente é modificada de forma a verificar se a alteração de um dos vértices desta gerará uma solução melhor ou não para o problema em questão.

## CONCLUSÃO

A dificuldade na resolução foi a criação de uma árvore binária, porém, o caminho formado já seria uma árvore, então pouco nos importou outros modelos de resposta.

Algumas instâncias não puderam ser executadas devido a estouro de memória, pois o programa não suportava uma matriz de tamanho tão grande quanto necessário

Diferentemente do das expectativas: o processo de busca largura feito, por exemplo, 1000 vezes, foi extremamente rápido.

# PSEUDOCÓDIGO

// Heurística Construtiva

**reverseQuickSort**(MatrizArestas) // Ordena, em ordem decrescente, a matriz de arestas

Solucao  $\leftarrow$  Solucao  $\cup$  MatrizArestas[0][1]  $\cup$  MatrizArestas[0][2] // Adiciona, no vetor Solucao, os dois vértices da aresta mais pesada como base

pontoA  $\leftarrow$  MatrizArestas[0][1]

pontoB  $\leftarrow$  MatrizArestas[0][2]

i  $\leftarrow$  1

enquanto **nElementos**(Solucao) < 5 faça

    se matrizArestas[i][1] pertence a {pontoA, pontoB} então // Se a próxima aresta mais pesada tiver um vértice adjacente a pontoA ou pontoB, então este vértice será adicionado à solução

        se matrizArestas[i][2] não pertence a Solucao então

            Solucao  $\leftarrow$  Solucao  $\cup$  MatrizArestas[i][2]

            se MatrizArestas[i][1] == pontoA então // O vértice adicionado se torna uma nova ponta

                pontoA  $\leftarrow$  MatrizArestas[i][2]

        senão

            pontoB  $\leftarrow$  MatrizArestas[i][2]

        fimse

    fimse

    fimse

    se matrizArestas[i][2] pertence a {pontoA, pontoB} então

        se matrizArestas[i][1] não pertence a Solucao então

            Solucao  $\leftarrow$  Solucao  $\cup$  MatrizArestas[i][1]

            se MatrizArestas[i][2] == pontoA então

                pontoA  $\leftarrow$  MatrizArestas[i][1]

            senão

                pontoB  $\leftarrow$  MatrizArestas[i][1]

        fimse

    fimse

    fimse

    i++

fimenquanto

// Busca Local

$v \leftarrow 1$

enquanto condiçãoDeParada == Falsa faça

    para  $i \leftarrow 1$ ;  $i \leq 5$ ;  $i++$  faça

        SolucaoAux  $\leftarrow$  Solucao

        soma(SolucaoAux,i,v) // soma: Soma v à posição SolucaoAux[i] do  
vetor, garantindo SolucaoAux[i]  $\leq$  nVertices

        se custo(SolucaoAux) > custo(SolucaoMaior) entao

            SolucaoMaior  $\leftarrow$  SolucaoAux

        fimse

        SolucaoAux  $\leftarrow$  Solucao

        subtrai(SolucaoAux,i,v) // subtrai: Subtrai v à posição SolucaoAux[i] do  
vetor, garantindo SolucaoAux[i]  $\geq 1$

        se custo(SolucaoAux) > custo(SolucaoMaior) entao

            SolucaoMaior  $\leftarrow$  SolucaoAux

        fimse

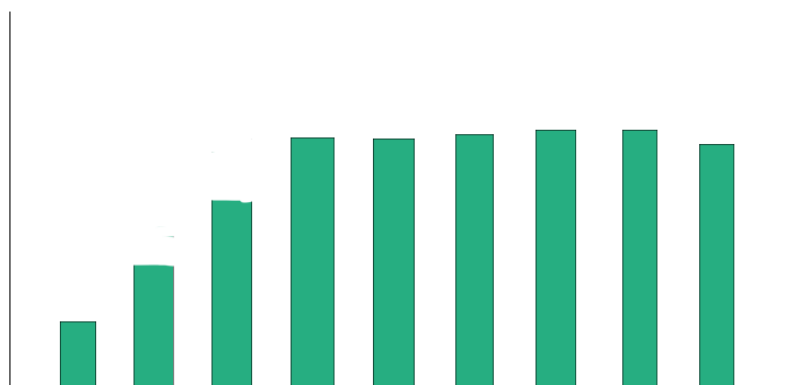
    fimpara

$v++$

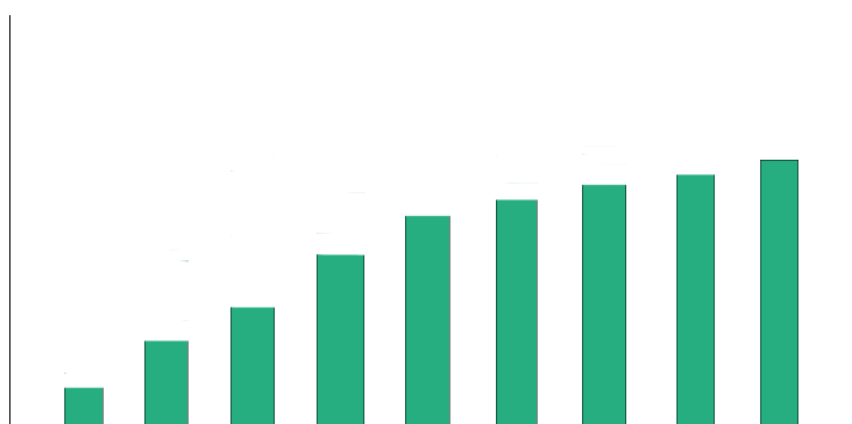
fimenquanto

## **RESULTADOS**

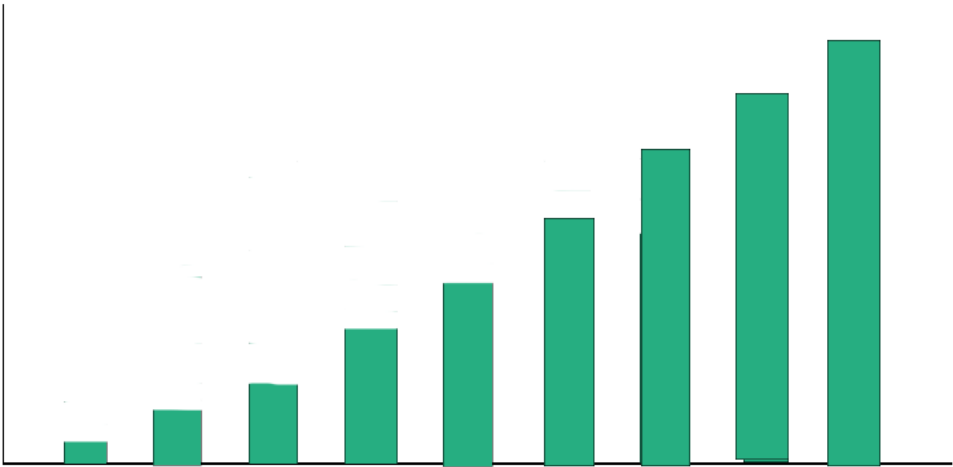
10 Segundos



30 Segundos



60 Segundos



a28.txt  
78 1 96 1 95  
1203

att48.txt  
19 4 17 4 37  
33392

att532.txt  
472 1 489 1 465  
35188

berlin52.txt  
42 52 2 52 7  
6792

bier127.txt  
104 98 128 101 107  
129464354

brd14051.txt  
terminate called after throwing an instance of 'std::length\_error'  
what(): vector::\_M\_default\_append

burma14.txt  
1 5 10 4 15  
1997164871

d15112.txt  
terminate called after throwing an instance of 'std::length\_error'  
what(): vector::\_M\_default\_append

eil101.txt  
86 65 38 65 43  
350