Universidade Federal de Minas Gerais Instituto de Ciências Exatas Departamento de Ciência da Computação

Trabalho Prático 3

Máquina de Busca

Aluno: Giovanni Martins de Sá Júnior

Número de Matrícula: 2017001850

Matéria: DCC004 – Algoritmos e Estruturas de Dados II

2° semestre de 2018

1. Introdução:

- O Trabalho Prático 3 consistiu em implementar um programa que realizasse a pesquisa de várias palavras chave, guardando a frequência e os arquivos onde estas palavras aparecem.
- Além disso, ele também consistiu demonstrar o tempo gasto em procurar uma palavra, bem como em que arquivos ela se faz presente, através do caminho passado via linha de comando.
- Dessa maneira, este trabalho será dividido na construção do indexador em memória e um processador de consultas.

2. Implementação:

- Para a implementação de trabalho. Primeiramente, foram lidos e guardadas todas as palavras referentes ao arquivo StopWord_file.txt. As palavras contidas neste arquivo serão o parâmetro inicial para descartarmos aquelas que aparecem em uma frequência muito grande, tornando-se irrelevantes para a pesquisa.
- Dessa maneira, com base nesse arquivo, foi montada então uma matriz contendo todas as palavras (sem repetições, caracteres indesejados e com todas as letras minúsculas) que seriam utilizadas para a montagem do índice invertido.
- Consequentemente, foi então iniciado a coleta das informações a respeito de cada uma dessas palavras, sendo a frequência e o número de arquivo na qual aparecem. Contudo, para o armazenamento dessas palavras, será necessário utilizar a técnica da função Hash, que irá determinar a posição do vetor estático onde ficarão guardadas as informações associadas de cada palavra.

- Dessa maneira, a função Hash utilizada, foi no somatório do número de caracteres multiplicados pelo seu valor referente a tabela ASCII, divididos por 7. A escolha do sete se deve ao fato de ser um número primo, e relativamente pequeno em relação aos somatórios, o que permite um resultado final com números maiores e mais bem distribuídos, diminuindo as chances de ocorrerem colisões.
- Contudo, pelo grande número de palavras a serem verificadas, possivelmente haverão truncamentos após o cálculo da função Hash. Consequentemente, uma linha irá guardar informações de mais de uma palavra.
- Após a montagem de todas as listas encadeadas, as informações dessas palavras serão organizadas por ordem de frequência. Além disso, também será passado via linha de comando, o caminho de um arquivo que conterá uma palavra. Esta também deverá ser pesquisada e deverá informar em que arquivos ela também estará presente, bem como o tempo de pesquisa levado.

3. Estudo de Complexidade:

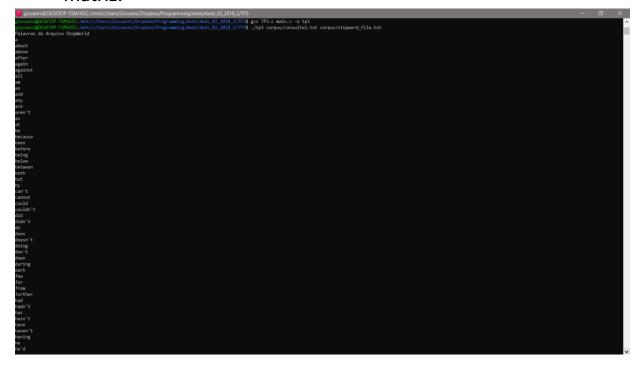
- Nesta seção da documentação, serão declarados o desempenho das funções escritas no trabalho, através do tempo de execução dos procedimentos envolvidos. Para isso, foi utilizada a notação O, adotando um tamanho n para os tabuleiros.
- A seguir serão declaradas das funções, as suas ordens de complexidade, bem como uma breve descrição/justificativa quanto a sua própria ordem de complexidade.
- Cria Tabela Hash: O(1). Alocação simples de memória.

- Lista Vazia: O(1). Alocação simples de memória e algumas atribuições.
- Insere Tabela Hash: O(1). Alocação simples de memória e algumas atribuições.
- Calcula Pos Hash: O(n). Atribuições dentro de um laço.
- Altera Caminho: O(1). Avalia o número passado como parâmetro na função, altera e concatena as strings.
- Trata Palavra: O(n). Dois laços de tamanho variável que removem caracteres indesejados inicialmente presentes no scanf.
- Is StopWord: Depende. Caso a palavra avaliada tenha comprimento nulo, ela apenas realiza um return, sendo O(1). Contudo, caso contrário, ela é comparada dentro de um laço em um laço de tamanho equivalente ao número de palavras do arquivo StopWorld, sendo nesse caso, O(n).
- Is Saved: O(n). Atribuições e comparações dentro de laços de tamanhos variáveis.
- Abre StopWord: Depende. Caso o arquivo não tenha sido encontrado para abertura, é enviada apenas uma mensagem, e então o programa é interrompido, sendo assim, O(1). Caso o arquivo tenho sido aberto com sucesso, dependera do número(variável) de scanf's realizados, sendo então O(n).
- Guarda Palavra Matriz: Depende. Caso o arquivo não tenha sido encontrado para abertura, é enviada apenas uma mensagem, e então o programa é interrompido, sendo assim, O(1). Caso o arquivo tenha sido aberto, do laço de tamanho variável e da chamada de outras funções. Logo, é O(n²).
- Frequencia Palavra: O(n²). Duas estruturas de repetição enlaçadas.

- **Procura Palavra:** O(n²). Duas estruturas de repetição enlaçadas.
- Imprime Tabela Hash: O(n). Apesar de possuir dois whiles enlaçados, o primeiro é apenas uma condição para a continuidade do laço interior.
- Saida Arquivo: O(n²). Percorre um for, onde cada execução percorre uma lista encadeada, salvando as informações do trabalho no arquivo.
- Inicia Programa: O(n³). Chama várias funções na composição de si própria. Como estas funções, que no pior dos casos são O(n²), e são chamadas dentro de laços, então esta é uma função O(n³), não apresentando um bom desempenho, o que justifica o tempo de sua execução (na máquina testada, levou cerca de 5 minutos).

4. Testes de Execução:

- Para melhor visualização dos resultados, peço que seja dado um zoom nas fotos abaixo:
- Algumas palavras do arquivo StopWorld, salvas em uma matriz:



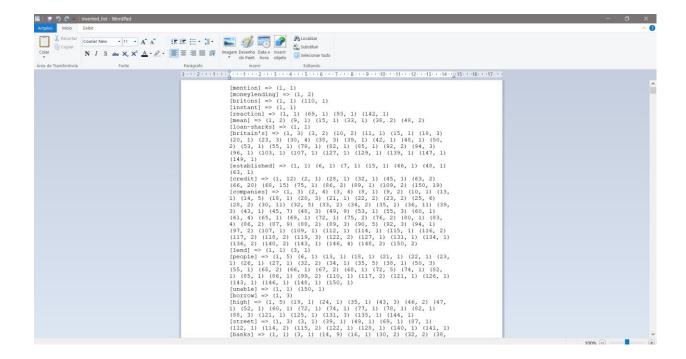
 Algumas palavras de todo o índice invertido, também salvas em uma matriz:

```
| Companies | Comp
```

 Palavras do índice invertido, acompanhadas de suas frequências:

```
| Common | Control | Contr
```

 Palavras do índice invertido, acompanhadas de suas frequências em um arquivo de saída, demonstradas no WordPad:



Pesquisa da palavra contida no arquivo de argv[1]:

Número de colisões:

5. Conclusão:

- Apesar do cronograma ter sido extremamente apertado e ter sido entregue com atraso, foi possível concluir a maioria dos requisitos pedidos pelo trabalho. Contudo, a única parte faltante foi ordenar, por ordem de frequência, os arquivos que contêm as palavras buscadas.
- Na minha opinião, os dois grandes desafios dessa atividade foi conseguir organizar os dados a serem lidos e posteriormente comparados. Explicando de uma maneira mais aprofundada, foi necessário comparar quase 7000 palavras (sem repetições, já tratadas e fora do arquivo StopWord), em 150 arquivos diferentes, contendo centenas ou milhares de palavras, resultando em milhões de comparações.
- Por conta de todo esse volume de comparações, a geração do arquivo de saída demanda um tempo considerável até a sua completa execução. No computador utilizado para execução e compilação dos arquivos, o tempo total foi próximo dos 5 minutos até sua execução completa.
- Por fim, mesmo com todas as dificuldades envolvidas no trabalho, foi satisfatório poder aplicar os conceitos mais importantes envolvidos na disciplina.

6. Bibliografia:

- Linguagem C: Completa e Descomplicada André Backes
- Projeto de Algoritmos com Implementação em Pascal e C Nívio Ziviani