

UNIVERSIDADE FEDERAL DE PERNAMBUCO – UFPE
CENTRO DE INFORMÁTICA – CIn

Relatório do projeto da disciplina:
Processamento de Cadeias de Caracteres (2015.2)

Equipe:
João Guilherme Farias Duda
Paulo de Barros e Silva Filho
Raul Maia Falcão

Recife, 10 de Janeiro de 2016

Conteúdo

1	Introdução	3
2	Descrição de uso da ferramenta <i>ipmt</i>	3
3	Implementação	4
3.1	Descrição dos algoritmos implementados	4
3.1.1	Linear Suffix Array	4
3.1.2	LZ78	4
3.2	Detalhes de implementação	4
3.2.1	Linear Suffix Array	4
3.2.2	LZ78	4
3.3	Descrição do formato <i>.idx</i>	5
4	Experimentos	5
4.1	Como a nossa implementação do LZ78 se compara ao gzip? .	6
4.1.1	Tempo	6
4.1.2	Taxa de compressão	7

1 Introdução

Este documento é sobre a ferramenta *ipmt*. Essa ferramenta é capaz de pré-processar um arquivo de texto, gerando um índice. Sucessivas buscas podem ser feitas através desse índice, sem a necessidade de percorrer o texto novamente.

ipmt primeiro gera um índice para o texto usando o algoritmo LSA (Linear Suffix Array), depois esse índice é comprimido em um arquivo juntamente com o texto usando o algoritmo LZ78. Para realizar buscas, primeiramente o arquivo é descomprimido usando o lz78-decode e depois o casamento de padrões é realizada de acordo com o LSA.

Os integrantes da equipe foram responsáveis pelas seguintes tarefas:

- João:
- Paulo: Implementação do algoritmo LZ78 e da interface de comunicação entre os algoritmos.
- Raul: Implementação da estrutura de indexação LSA.

2 Descrição de uso da ferramenta *ipmt*

O projeto contém um arquivo Makefile. Após a execução do comando make, o executável *ipmt* será gerado no diretório bin. A ferramenta *ipmt* possui 4 modos de execução:

- Modo de indexação - *ipmt* index file.txt
O comando acima irá criar o arquivo file.idx, que contém o conteúdo de file.txt e que possibilita a realização de buscas.
- Modo de busca - *ipmt* search -c herself file.idx
O comando acima irá listar a quantidade de ocorrência do padrão "herself" encontradas no arquivo indexado file.idx. O argumento -c é opcional, caso não informado todas as linhas contendo ocorrências serão impressas.
- Modo de compressão - *ipmt* compress file.txt
O comando acima irá comprimir o arquivo file.txt em um arquivo file.comp.

- Modo de descompressão - *ipmt* decompress file.comp

O comando acima irá descomprimir o arquivo file.comp em um arquivo file.comp.decomp.

3 Implementação

[[Add some intro]]

3.1 Descrição dos algoritmos implementados

3.1.1 Linear Suffix Array

O algoritmo de indexação implementado teve como base [2] para a construção em tempo linear de um array de sufixos. Em suma, o array de sufixos é um array de inteiros que armazena a permutação de n índices ordenados lexicograficamente, onde n é o tamanho do texto. Uma vez construído o array de sufixos, a complexidade da busca passa a ser linear com relação ao tamanho do padrão.

3.1.2 LZ78

[[Add text]]

3.2 Detalhes de implementação

3.2.1 Linear Suffix Array

Na construção do Linear Suffix Array há uma etapa de criação de dois arrays de sufixos, S1 e S2. Seja $index$ a posição de um caracter em um texto: A função `buildS1andS2` constrói o array de sufixo S1 que contém sufixos tal que $index \% 3 = 0$ e também constrói o array de sufixo S2 que contém sufixos tal que $index \% 3 \neq 0$. Após a construção de S1 e S2, estes são ordenados através de uma implementação do Radix Sort com o objetivo de otimizar essa etapa. Como o Radix Sort não faz comparações entre valores, nesse contexto, o seu desempenho é superior a um algoritmo de ordenação por comparação. A ordenação de S1 e S2 foi necessária para a etapa de merge ($S1 \cup S2 = SA$) de tal forma que o custo do merge é realizado em tempo linear. Após o merge, obtemos os índices devidamente ordenados.

3.2.2 LZ78

[[Add text]]

3.3 Descrição do formato .idx

A ferramenta *ipmt* gera e lê arquivos no formato .idx. Esse arquivo é gerado da seguinte forma para um arquivo de entrada *file.txt*:

- Primeiramente é gerado o Linear Suffix Array a partir do conteúdo de *file.txt*.
- Após isso, conta-se o número de linhas de *file.txt*.
- É criado um novo arquivo com o seguinte conteúdo:

```
[Número de linhas contidas em file.txt]
[Conteúdo de file.txt]
[Elementos do LSA separados por um espaço]
```

(Note que quebras de linha separam os elementos acima.)

- Esse novo arquivo é então comprimido usando o LZ78, gerando o arquivo *file.idx*.

Na hora de ler o arquivo .idx, primeiro é realizada a descompressão. Através do resultado, a ferramenta sabe que a primeira linha contém o número de linhas do texto. Logo, as linhas seguintes são referentes ao LSA, que é utilizado pela busca.

4 Experimentos

Realizamos experimentos para responder às seguintes perguntas:

1. Como a nossa implementação do LZ78 se compara ao gzip?
2. Como a etapa de busca de padrão do *ipmt* se compara ao grep?
3. Como a nossa implementação do *ipmt* se compara ao codesearch [1]?

Foram implementados scripts em BASH para controlar os experimentos e fazer medições, gerando arquivos .raw de saída contendo resultados. Foram também implementados scripts em R que desenham gráficos de acordo com os arquivos .raw gerados pelos scripts BASH.

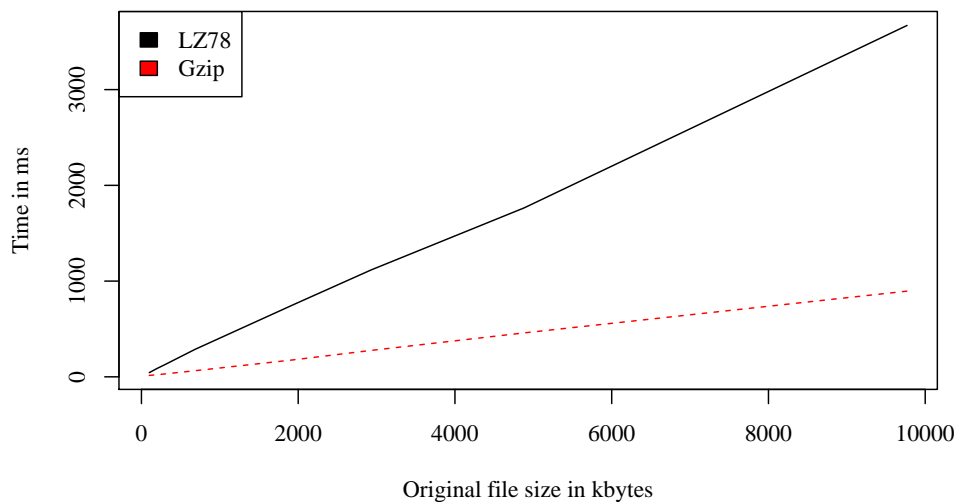
Todos os experimentos foram realizados em uma máquina com processador Intel Core i5 2.6Ghz e 8Gb de RAM. Cada medição de tempo nos experimentos foi realizada 10 vezes, e somente a média foi considerada e reportada nos resultados. Todos os scripts e resultados estão disponíveis no diretório *experiments*.

4.1 Como a nossa implementao do LZ78 se compara ao gzip?

Nós comparamos a nossa implementação do LZ78 com o gzip em dois aspectos: Tempo e taxa de compressão. Para realizar essa comparação, nós escolhemos 11 arquivos de tamanhos distintos: 100KB, 200KB, 300KB, 700KB, 1MB, 2MB, 3MB, 5MB, 50MB e 1GB. Todos os arquivos continham somente textos em inglês.

4.1.1 Tempo

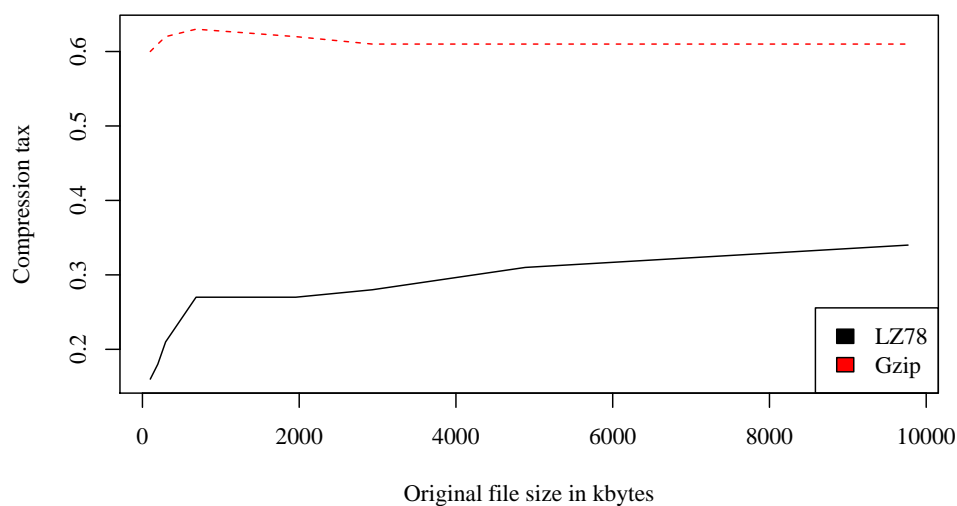
Abaixo está um gráfico que relaciona o tempo que leva para comprimir um arquivo com o tamanho dele, para ambos o nosso LZ78 e o gzip.



Ambas as funções são (ou se aproximam muito de) retas, o que comprova que a nossa implementação do LZ78, bem como o gzip, acontecem em tempo linear de acordo com o tamanho do arquivo. Porém, a constante que multiplica a função do gzip é bem menor do que a nossa. Isso acontece porque o gzip está em desenvolvimento a mais de 23 anos, onde experts estão sempre otimizando o algoritmo, fazendo com que essa constante da função linear seja cada vez menor.

4.1.2 Taxa de compressão

Abaixo está um gráfico que relaciona a taxa de compressão de um arquivo com o tamanho dele, para ambos o nosso LZ78 e o gzip.



Referências

- [1] codesearch. <https://github.com/google/codesearch>.
- [2] J. Kärkkäinen and P. Sanders. Simple linear work suffix array construction. In *Automata, Languages and Programming, 30th International Colloquium, ICALP 2003, Eindhoven, The Netherlands, June 30 - July 4, 2003. Proceedings*, pages 943–955, 2003.