

# Trabalho Prático 1

Hugo Machado(A80362)

Mestrado Integrado em Engenharia de Telecomunicações e informática  
Tecnologias e Serviços Multimédia

Bruno Dias

UNIVERSIDADE DO MINHO

April 6, 2020

## 1 Estratégias Escolhidas

### 1.1 Compressor

Este código está dividido em 5 partes diferentes:

- Contagem de ocorrências de cada símbolo num bloco;
- Redução do número de ocorrências para caber num *byte*;
- Ordenação da lista de ocorrências;
- Calculo da tabela de Shannon-Fano;
- Construção do bloco comprimido;

#### Contagem de ocorrências

Nesta parte é lido um bloco de 2mb do ficheiro, e são contados o número de ocorrências de cada carácter e ao mesmo tempo verificamos qual o carácter com maior ocorrências.

Sabendo o maior número de ocorrências, é possível calcular a melhor divisão para a seguinte redução.

#### Redução do número de ocorrência

Aqui é inicializado um *array* para a ordenação das ocorrências, a redução de cada ocorrência, o calculo do novo numero total de ocorrências e preenchemos o *header* do bloco com as ocorrências de cada carater. Para otimizar todo este processo englobei todos estes cálculos num só ciclo e evitei a redução quando a ocorrência é zero.

## Ordenação

Na ordenação usei o algoritmo *Bubble-Sort*, para otimizar este processo utilizei a operação binária *XOR*. A utilização desta operação faz com que não seja necessário a utilização de uma variável auxiliar.

## Tabela de Shannon-Fano

Na calculo da tabela de Shannon-Fano, é usado recursividade. E em todos os cálculos são feitos com inteiros(ocorrências), desta forma por não trabalhar com valores decimais o calculo é mais eficiente.

## Construção do Bloco Compresso

Na construção do bloco compresso, utilizamos o carácter do bloco como índice da tabela, e escreve-mos o respectivo código *bit-a-bit*. Aqui são utilizadas operações binárias para tornar este processo o mais eficiente possível.

## 1.2 Descompressor

Este código está dividido em 5 partes diferentes:

- Leitura dos valores do *header*;
- Ordenação da lista de ocorrências;
- Calculo da tabela de Shannon-Fano;
- Preenchimento da árvore binária;
- Construção do bloco original;

### Leitura do *header*

Nesta secção são lidas todas as ocorrências de cada carácter, é inicializado um *array* para a ordenação das ocorrências, o calculo do novo número total de ocorrências, tudo no mesmo ciclo. Depois com operações binárias são lidos os valores, número de caracteres do bloco e o tamanho do bloco.

## Ordenação e Tabela de Shannon-Fano

Estes algoritmos são exactamente iguais aos do código compressor.

## Árvore binária

Na descompressão são utilizadas árvores binárias, para que a associação entre código e carácter seja mais eficiente.

## Construção do Bloco Original

Por fim, nesta parte lê-se o bloco *bit-a-bit*, de seguida por cada *bit* iteramos a árvore binária, até chegar ao respectivo carácter.

## 1.3 Outras optimizações

- Apenas foi utilizado a memória necessária, evitando assim desperdício de memória;
- *Flag* "-O3" activa múltiplas optimizações que ajudam na compilação de um executável mais optimizado;
- *Flag* "-march=native" compila um executável mais optimizada para a respectiva maquina.
- Foram utilizadas operações binárias sempre que possível.

## 2 Testes e Resultados

Para testar o programas feitos neste trabalho prático, foram fornecidos vários ficheiros para teste. E para ter noção do desempenho do programa, estão referidos os tempos e tamanhos do programa desenvolvido, e também os mesmo do Zip em modo normal e rápido.

## Compressão

Ficheiro	Compressor	Zip(Normal)	Zip(Otimizado)
texto.txt - 5.34mb	217ms - 3.23mb	746ms - 2.03mb	200ms - 2.39mb
music.mp3 - 20,08mb	703ms - 20,08mb	1393ms - 20.00mb	1331ms - 20.01mb
music.flac- 50,90mb	1622ms - 51,08mb	2885ms - 50.91mb	2714ms - 50.91mb
music.wav - 88.54mb	3442ms - 86.31mb	6079ms - 85.89mb	5822ms - 85.97mb

## Descompressão

Ficheiro	Descompressor	Unzip(Normal)	Unzip(Otimizado)
texto.txt	177ms	88ms	94ms
music.mp3	523ms	288ms	288ms
music.flac	1060ms	541ms	554ms
music.wav	2872ms	1348ms	1384ms

\*Unzip(Otimizado): este é o resultado da descompressão dos ficheiro compressos através do Zip(optimizado).

### 3 Limitações

Apesar de todas as optimizações efectuadas, a ferramenta continua a ter lugar para melhores optimizações, principalmente na escrita do bloco comprimido.

Depois em relação à compressão a ferramenta está limitada ao algoritmo de Shannon-Fano, podemos ainda utilizar um mecanismo *Run-Length Encoding*(RLE), para reduzir a concentração espacial, mas não seria suficiente para obter melhores resultados que as actuais ferramentas de compressão.

Por fim, ainda existem alguns mecanismos que podem ser problemáticos, como a recursividade.

### References

- [1] Bruno Dias, Bibliografia Material, Slides do Trabalho pratico.
- [2] C C++ code optimization,  
<https://www.thegeekstuff.com/2015/01/c-cpp-code-optimization/>
- [3] C for speed,  
[https://www.atarimagazines.com/startv5n6/c\\_for\\_speed.html](https://www.atarimagazines.com/startv5n6/c_for_speed.html)
- [4] How to optimize C,  
<https://medium.com/@aka.rider/how-to-optimize-c-and-c-code-in-2018-bd4f90a72c2b>
- [5] 10 Simple tricks to optimize your C code in small embedded systems,  
<https://www.embedded.com/10-simple-tricks-to-optimize-your-c-code-in-small-embedded-sy>