

Algoritmos e Estruturas de Dados

Trabalho Prático 3

02/02/2021 Licenciatura em Engenharia Informática

Diana Elisabete Siso Oliveira, nº 98607, P2 (33%) Miguel Rocha Ferreira, nº 98599, P2 (33%) Paulo Guilherme Soares Pereira, nº 98430, P2 (33%)

Índice

1.	Introdução	2
2.	. Estruturas	3
	2.1. Symbol_t	3
	2.2. Code_t	3
	2.3. Decoder_global_data	3
3.	. A função recursive_decoder	5
4.	. Análise dos resultados obtidos	7
	4.1. Número de chamadas da função por símbolo	7
	4.2. Número máximo de símbolos descodificados erroneame	ente 8
	4.3. Tempo de execução do programa	10
5 .	. Anexo	11
	5.1. Código em C	10
	5.2. Código em MATLAB	18

1. Introdução

Com o desenvolvimento do presente projeto, visamos aprimorar as nossas capacidades de programação em C bem como elaborar de forma correta um código que permita a correta descodificação de um código binário não instantâneo.

Para tal, através de informações fornecidas previamente no enunciado e dos conhecimentos adquiridos ao longo do semestre na respetiva unidade curricular, é esperado que o resultado final do script descodifique corretamente uma mensagem aleatória codificada inicialmente, de forma a atender às expectativas do projeto.

Assim, contemplando as ideias base do enunciado, foi desenvolvida a solução posteriormente explicada no presente relatório.

2. Estruturas

2.1. Symbol_t

Na estrutura $symbol_t$ é possível encontrar cinco variáveis, das quais quatro são inteiros e uma é do tipo char.

A variável scaled_prob é um inteiro proporcional à probabilidade de ocorrência de um símbolo, enquanto que a variável cum_sclaed_prob é um inteiro proporcional à probabilidade de ocorrência do respetivo ou de todos os anteriores símbolos. Já a variável parent representa o nó pai, ou seja, se o valor atribuído for igual -1 significa que não tem um nó pai e se o valor atribuído for igual ou maior que 0 esse valor representa o índice do nó pai. Encontramos ainda a variável bit cujo valor associado por representar que não encontramos qualquer informação, caso seja igual a -1, ou significa que acrescentamos este bit ao código pai, caso seja igual a 1 ou 0. Por último, a variável codeword traduz-se no código de Huffman completo e invertido.

2.2. Code_t

Na estrutura code_t podemos verificar a existência de três variáveis, das quais duas são inteiros e uma é do tipo symbol_t.

A variável *n_symbols* representa, tal como o nome indica, o número de símbolos e a variável *max_bits* simboliza o número máximo de *bits* da *codeword*. Por último, a variável *data* é um ponteiro para a estrutura *symbol_t* usada para construir a árvore de *Huffman* contendo os símbolos e os respetivos códigos.

2.3. Decoder_global_data

A estrutura decoder_global_data é utilizada para a descodificação e, para tal, possui dez variáveis, das quais seis são inteiros, duas são do tipo long, uma é do tipo char e uma é do tipo code_t.

As duas variáveis do tipo long, number_of_calls e number_of_solutions, significam, tal como o próprio nome diz, o número de chamadas da função recursiva e o número de soluções encontradas. Já a variável do tipo char, encoded_message, é um ponteiro que aponta para a zona de memória onde ficará armazenada a mensagem codificada, enquanto que as variáveis do tipo int, original_message e decoded_message, também são ponteiros que apontam para a zona de memória onde encontramos a mensagem original e a mensagem descodificada, respetivamente. Salienta-se que as mensagens original e

descodificada deverão ser semelhantes. Ainda sobre ponteiros, encontramos a variável c, do tipo $code_t$, que aponta para a zona de memória onde se encontra o código a ser usado. Temos também as variáveis original_message_size, $max_extra_symbols$, $max_encoded_message_size$ e $max_decoded_message_size$, todas inteiros, representando respetivamente o tamanho da mensagem original, o maior número de símbolos extras, o tamanho máximo da mensagem codificada e o tamanho máximo da mensagem descodificada.

3. A função recursive_decoder

O programa que nos é fornecido é composto por várias funções que contribuem para o funcionamento do programa. No entanto, como a solução que realizámos consistiu apenas em construir a função *recursive_decoder*, é apenas desta que iremos falar.

A função começa por incrementar a variável _number_of_calls_, que corresponde ao número de vezes que a função recursiva é chamada.

De seguida iteramos pelo número de símbolos e, para cada símbolo, definimos uma variável de controlo, chamada PossibleSymbol, a 1.

A seguir, iteramos por cada bit da codeword do símbolo até chegarmos ao bit "\0" e comparamos com o bit de mesmo índice da mensagem codificada, verificando se são iguais. Caso algum não seja, a variável PossibleSymbol é colocada a 0, quebrando assim o ciclo, visto que basta um bit da codeword não corresponder à mensagem codificada para que a codeword não seja compatível.

Caso PossibleSymbol seja igual a 1, ou seja, os bits da codeword forem iguais aos da mensagem codificada, é possível chamar a função de forma recursiva e incrementar o número de soluções. Neste caso começamos por colocar no índice decoded_idx da variável _decoded_message_ o valor do símbolo i correspondente à codeword compatível.

Agora, para finalizar, verificamos se a mensagem codificada ainda possui bits para serem descodificados ou se já foi totalmente descodificada.

No primeiro caso, vamos ainda verificar se o símbolo a analisar está certo, comparando com o símbolo na posição decoded_idx na _original_message_ e, caso esteja, incrementamos a variável good_decoded_size. De seguida, chamamos a função recursiva com encoded_idx+k, como índice do primeiro elemento do resto da mensagem codificada, decoded_idx+1 e good_decoded_size.

No segundo caso, como não há mais bits, significa que chegamos à solução. Incrementamos então a variável _number_of_solutions_.

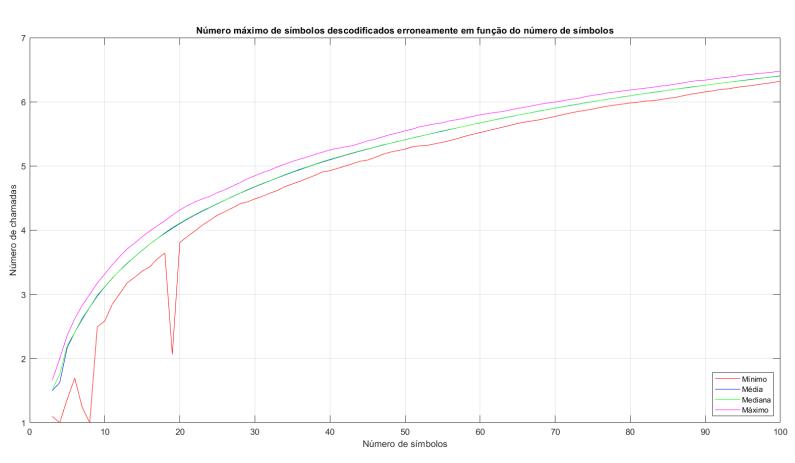
Em caso de *dead-end* é também calculado o número de _*max_extra_symbols_*. Caso o valor da diferença de *decoded_idx* e de *good_decoded_size* seja maior que o número atual de _*max_extra_symbols_* o seu valor é atualizado para o valor dessa mesma diferença.

Verifique alguns exemplos dos resultados obtidos utilizando o código com diferentes inputs na próxima página.

```
miguelferreira@miguel-mint:~/Desktop/PrinterGoesBrrr$ ./A03 -t 5 3 5
Encoded 011000
Decoded 023
Original 023
  5 1.667 1
miguelferreira@miguel-mint:~/Desktop/PrinterGoesBrrr$ ./A03 -t 12 9 4
Encoded 011100100111110100111110111
Decoded 7811396383
Original 7811396383
   12
      1.000
miguelferreira@miguel-mint:~/Desktop/PrinterGoesBrrr$ ./A03 -t 6 4 10
Encoded 011010111
Decoded 4223
Original 4223
         1.250
```

4. Análise dos resultados obtidos

4.1. Número de chamadas da função por símbolo



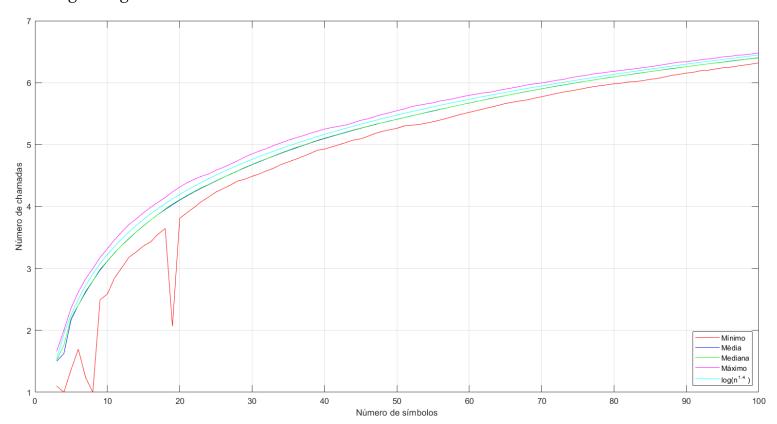
Por observação do gráfico, podemos averiguar que os valores da média e da mediana são bastante semelhantes, pelo que podemos afirmar com segurança que os dados são geralmente uniformes, o que torna a média uma medida confiável.

Verificamos ainda que a função cresce mais rápido no intervalo de símbolos [3, 30] do que no intervalo [30, 100], pelo que podemos afirmar também que, quando o número de símbolos tende para infinito, a função tende a ficar mais estável no que diz respeito ao número de chamadas.

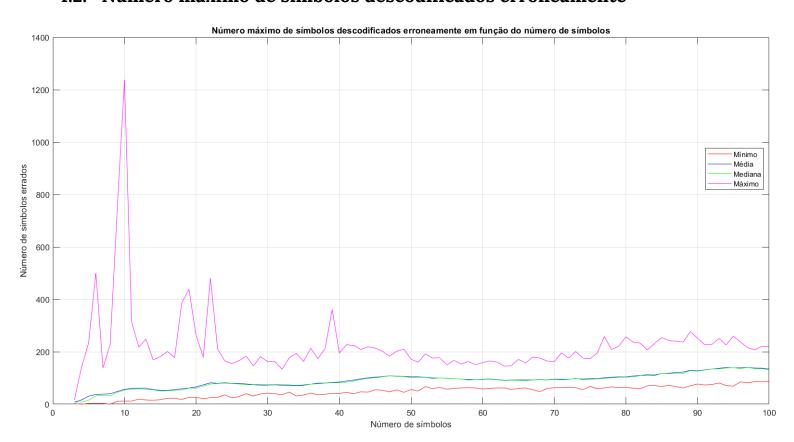
Ainda é possível concluir que à medida que o número de símbolos aumenta, a diferença entre o máximo e o mínimo deixa de ser tão acentuada.

Individualmente, é notório que inicialmente a reta correspondente ao mínimo valor enfrenta alguns picos e depressões, diferente das restantes que se mantêm estáveis durante todo o processo, no entanto a mesma tende a estabilizar-se posteriormente.

Podemos ainda deduzir que a complexidade da função aproxima-se de $\Theta(log(n))$ pelo seguinte gráfico:



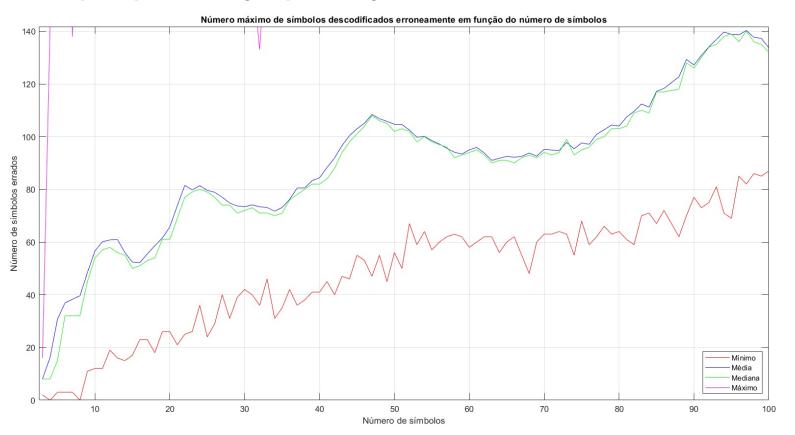
4.2. Número máximo de símbolos descodificados erroneamente



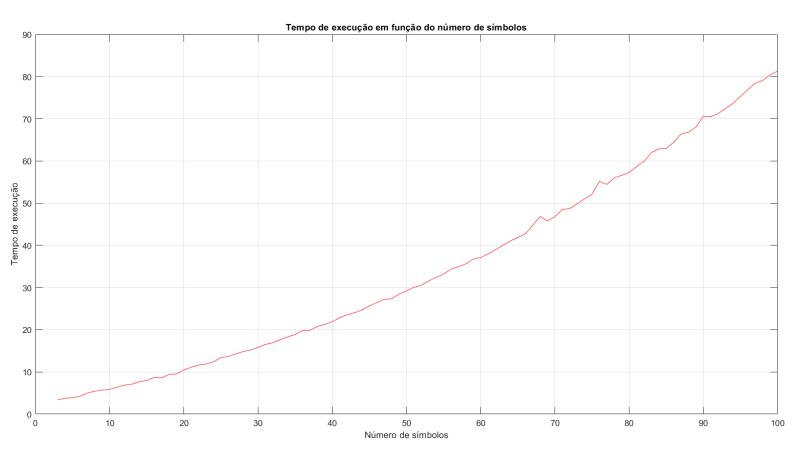
Por observação do gráfico, podemos averiguar que os valores da média e da mediana são bastante semelhantes, pelo que podemos afirmar com segurança que os dados são geralmente uniformes, o que torna a média uma medida confiável.

Individualmente, é possível notar que a função corresponde ao máximo não assume um padrão constante, tendo mais oscilações para um número pequeno de símbolos. O mesmo não se verifica nas restantes retas, contudo não podemos dizer que o crescimento delas é constante, apenas que não possui picos e depressões tão acentuadas, como podemos observar com uma ampliação do gráfico.

De forma geral, podemos concluir que o número de símbolos errados cresce à medida que o número de símbolos aumenta, no entanto, e mais uma vez por observação do gráfico ampliado, podemos averiguar que não é algo constante.



4.3. Tempo de execução do programa



$$y = 0.005186x^2 + 0.2714x + 2.819$$

Ao executarmos o ficheiro $do_all.bash$, obtivemos impressos no terminal os tempos de execução para cada valor de n, com n a variar num intervalo de 3 a 100, correspondentes à execução do programa com a seguinte chamada "./A03 -x n", sendo n o valor de n referido anteriormente.

Neste gráfico podemos observar que, apesar de pequenos picos e depressões, o tempo de execução, de forma geral, assemelha-se a uma função exponencial de ordem quadrática (2). Isto revela que, para cada n, o tempo de execução será aproximadamente n^2 .

5. Anexo

5.1. Código em C

(O código a vermelho foi o código alterado na execução do trabalho)

```
//
// AED, 2020/2021
// Decoding a non-instantaneous binary
//
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
//
// Compile time parameters
//
#ifndef MAX N SYMBOLS
# define MAX N SYMBOLS
                                100 //
maximum number of alphabet symbols in
a code
#endif
#ifndef MAX CODEWORD SIZE
# define MAX CODEWORD SIZE
                                 23 //
maximum number of bits of a codeword
#endif
#ifndef MAX MESSAGE SIZE
# define MAX MESSAGE SIZE
                            100000 //
maximum number of symbols in a message
#endif
#ifndef N OUTLIERS
# define N OUTLIERS
                                 20 //
discard this number of mesurements
(outliers) on each side of the median
#endif
#ifndef N VALID
```

```
# define N VALID
                                80 //
use this number of measurements on
each side of the median
#endif
#define N MEASUREMENTS (2 *
N OUTLIERS + 2 * N VALID + 1) //
total number of measurements
// Random number generator interface
// In order to ensure reproducible
results on Windows and GNU/Linux, we
use a good random number generator,
available at
//
https://www-cs-faculty.stanford.edu/~k
nuth/programs/rnq.c
// This file has to be used without
any modifications, so we take care of
the main function that is there by
applying
// some C preprocessor tricks
//
// DO NOT CHANGE THIS CODE
#define main rng main
// main gets replaced by rng main
#ifdef GNUC
int rng main()
attribute (( unused )); // gcc
will not complain if rnd main() is not
used
#endif
#include "rng.c"
#undef main
// main becomes main again
#define srandom(seed)
ran start((long)seed) // start the
pseudo-random number generator
```

```
#define random()
                       ran arr next()
// get the next pseudo-random number
(0 to 2^30-1)
//
// Generation of a random
non-instantaneous uniquely decodable
code with n symbols (inverted Hufffman
code)
//
// DO NOT CHANGE THIS CODE
typedef struct
int scaled prob;
// proportional to the probability of
occurrence of this symbol
int cum scaled prob;
// proportional to the probability of
occurrence of this or of all previous
symbols
int parent;
// -1 means no parent, >= 0 gives the
index of the parent
int bit:
// -1 means no information, 0 or 1
means append this bit to the parent's
code
char codeword[MAX CODEWORD SIZE + 1];
// the complete (inverted) Huffman
code
symbol t;
typedef struct
int n symbols;
                   // the number of
symbols
                   // maximum number
int max bits;
of bits of a codeword
symbol t *data; // the symbols and
their codes (with extra data at the
```

```
end --- used to construct the entire
Huffman tree)
code t;
void free code(code t *c)
 if(c != NULL)
   if(c->data != NULL)
     free (c->data);
   c->data = NULL;
   free(c);
code t *new code(int n symbols)
 int i, i0, i1, n;
 code t *c;
 //
 // Refuse to handle too few or too
many symbols
 //
 if(n symbols < 2 || n symbols >
MAX N SYMBOLS)
   fprintf(stderr,"new code: n symbols
(%d) is either too small or too
large\n", n symbols);
   exit(1);
 // Allocate memory for the n symbols
symbols plus n symbols-1 tree nodes
for the Huffman tree
 //
 c = (code t *)malloc(sizeof(code_t));
 if(c == NULL)
```

```
fprintf(stderr, "new code: out of
memory\n");
   exit(1);
 c->data = (symbol t
*) malloc((size t)(2 * n symbols - 1) *
sizeof(symbol t));
 if(c->data == NULL)
   free(c);
   fprintf(stderr, "new code: out of
memory\n");
   exit(1);
 //
// Initialize the symbols --- at the
beginning, the symbols (leaves of the
Huffman tree) are disconnected
//
 c->n symbols = n symbols;
 for (i = 0; i < n \text{ symbols}; i++)
   c->data[i].scaled prob = 10 +
(int)random() % 991;
                                   // a
pseudo-random integer belonging to the
interval [10,1000]
   c->data[i].cum scaled prob =
c->data[i].scaled prob;
                                    //
used only to generate
  if(i > 0)
// symbols with the
     c->data[i].cum scaled prob +=
c->data[i - 1].cum scaled prob; //
correct probability
   c->data[i].parent = -1;
// currently, no parent node
   c->data[i].bit = -1;
// currently, no bit numbier
   c->data[i].codeword[0] = '\0';
// currently, no codeword string
```

```
// Construct the Huffman code
// We are going to do it in a O(n^2)
way --- speed is not important here
// Using min-heaps would reduce that
to O(n log n), but the code would be
longer and more difficult to
understand
 n = n \text{ symbols};
 for(;;)
  //
   // Find the two "open" nodes (those
with a parent equal to -1) with the
smallest scaled prob
   //
   i0 = i1 = -1;
   for(i = 0; i < n; i++)
     if(c->data[i].parent == -1)
    \{ // \text{ ok, we have an open node} \}
       if(i0 < 0 ||
c->data[i].scaled prob <</pre>
c->data[i0].scaled prob)
       { // the smallest scaled prob
so far
         i1 = i0;
         i0 = i;
       else if(i1 < 0 \mid \mid
c->data[i].scaled prob <</pre>
c->data[i1].scaled prob)
       { // the second smallest
scaled prob so far
         i1 = i;
   //
```

```
// Are we done? Yes when we cannot
find two open nodes (this will happen
                                                                                               int i,r;
when n == 2 * n symbols - 1)
                                                // For each symbol, initialize its
                                                                                               //
   //
                                               (inverted) Huffman code
                                                                                              // Generate an (approximately)
   if(i1 < 0)
                                                                                              uniformly distributed integer in the
    break;
                                                c->max bits = 0;
                                                                                              appropriate range
                                                for (n = 0; n < n \text{ symbols}; n++)
                                                                                               //
   // Merge the two open nodes (close
                                                                                               r = random() % c->data[c->n symbols -
them and create a new open node)
                                                  i = 0; // the current code size
                                                                                              1].cum scaled prob;
                                                  i0 = n; // the initial tree node
                                                                                              //
   c->data[n].scaled prob =
                                               index
                                                                                               // Find the index i for which
c->data[i0].scaled prob +
                                                  while(c->data[i0].parent >= 0)
                                                                                              c->data[i - 1].cum scaled prob <= r <</pre>
c->data[i1].scaled prob;
                                                                                              c->data[i].cum scaled prob (with
   c->data[n].cum scaled prob = -1; //
                                                    if(i >= MAX CODEWORD SIZE)
                                                                                              c->data[-1].cum scaled prob implicitly
not used but we initialize it anyway
   c->data[n].parent = -1;
                                                      fprintf(stderr, "ne code:
                                                                                              // We are going to do it in a O(n)
   c->data[n].bit = -1;
                                               MAX CODEWORD SIZE is too small\n");
                                                                                              way --- speed is not important here
   c->data[n].codeword[0] = '\0'; //
                                                      exit(1);
                                                                                              // We could have used a special
not used but we initialize it anyway
                                                                                              version of binary search here, but the
   c->data[i0].parent = n;
                                                    c->data[n].codeword[i] = '0' +
                                                                                              code would be longer and more
the parent of node i0 becomes node n
                                               c->data[i0].bit;
                                                                                              difficult to understand
--- the left descendant of node n is
                                                                                               //
                                                    i++;
node i0 (we do not record this
                                                    i0 = c->data[i0].parent;
                                                                                               for (i = 0; i < c-> n \text{ symbols}; i++)
information)
                                                                                                 if(r < c->data[i].cum scaled prob)
   c->data[i0].bit = 0;
                                                  c->data[n].codeword[i] = '\0'; //
                                                                                                   break;
give this branch a bit of 0
                                               terminate the codeword string
                                                                                               if(i == c->n \text{ symbols})
   c->data[i1].parent = n;
                                                  if(i > c->max bits)
the parent of node il becomes node n
                                                    c->max bits = i;
                                                                                                 fprintf(stderr, "ramdom symbol: i is
--- the right descendant of node n is
                                                                                              too large! Impossible!!! [r=%d]\n",r);
node i1 (we do not record this
                                                                                                 exit(1);
information)
                                                // Done!
   c->data[i1].bit = 1;
                                                                                               return i;
give this branch a bit of 1
                                                return c;
   n++;
                                                                                              // Random message
 if(n != 2 * n symbols - 1)
                                               // Random code symbol
                                                                                              // DO NOT CHANGE THIS CODE
                                               // DO NOT CHANGE THIS CODE
   fprintf(stderr,"new code:
                                                                                              //
unexpected value of n [expected %d, we
                                                                                              void random message(code t *c,int
got %d]\n",2 * n symbols - 1,n);
                                                                                              message size, int
   exit(1);
                                               int random symbol(code t *c)
                                                                                              message[message size])
```

{
int i;
<pre>if(message_size < 1 message_size ></pre>
MAX MESSAGE SIZE)
<pre>fprintf(stderr,"random_message: bad</pre>
message size (%d)\n", message size);
exit(1);
}
<pre>for(i = 0;i < message_size;i++)</pre>
<pre>message[i] = random symbol(c);</pre>
}
//
// Encode a message
//
// DO NOT CHANGE THIS CODE
//
<pre>void encode_message(code_t *c,int</pre>
message_size,int
message[message_size],int
max_encoded_message_size,char
<pre>encoded_message[max_encoded_message_si</pre>
ze + 1])
{
int i,j,n;
char *s;
if(message_size < 1 message_size >
MAX_MESSAGE_SIZE)
{
<pre>fprintf(stderr,"encode_message: bad</pre>
<pre>message size (%d)\n", message_size);</pre>
exit(1);
}
<pre>n = 0; // encoded message size</pre>
<pre>for(i = 0;i < message_size;i++)</pre>
{
<pre>if(message[i] < 0 message[i] >=</pre>
c->n_symbols)
{
<pre>fprintf(stderr,"encoded_message:</pre>
unexpected symbol (%d)\n", message[i]);

```
exit(1);
   s = c->data[message[i]].codeword;
   for (j = 0; s[j] != 0; j++)
     if (n > max encoded message size)
       fprintf(stderr,"encode message:
the encoded message is too big\n");
       exit(1);
     encoded message[n++] = s[j]; //
concatenate the code word
 encoded message[n] = '\0'; //
terminate the string
//
// Global data used for decoding (to
avoid passing all this information in
function arguments, thus making the
program more efficient)
//
struct
 code t * c;
                                     //
the code being used
        * original message;
                                     //
the original message
 int
          original message size;
                                     //
the original message length
          max encoded message size; //
the largest possible encoded message
size
 char * encoded message;
                                     //
the encoded message
          max decoded message size; //
int
the largest possible decoded message
length
```

```
* decoded message;
the decoded message (should be equal
to the original message)
          number of calls;
                                    //
long
the number of recursive function calls
          number of solutions;
the number of solutions (at the end,
is all is well, must be equal to 1)
         max extra symbols;
the largest difference between the
partially decoded message and the good
part of the partially decoded message)
decoder global data;
#define c
decoder global data.c
#define original message
decoder global data.original message
#define original message size
decoder global data.original message s
#define max encoded message size
decoder global data.max encoded messag
e size
#define encoded message
decoder global data.encoded message
#define max decoded message size
decoder global data.max decoded messag
e size
#define decoded message
decoder global data.decoded message
#define number of calls
decoder global data.number of calls
#define number of solutions
decoder global data.number of solution
#define max extra symbols
decoder global data.max extra symbols
//
// Recursive decoder
```

```
// encoded idx ..... index into
the encoded message array of the
next bit to be considered
// decoded idx ..... index into
the decoded message array where the
next decoded symbol will be placed
// good decoded size ... number of
correct decoded symbols
// Decoding large messages require a
large amount of stack space (one
recursion level per message symbol)
// If you get a segmentation fault in
our program you may need to increase
the stack size (under GNU/linux, you
can do it using the command "ulimit -s
16384")
//
static void recursive decoder(int
encoded idx, int decoded idx, int
good decoded size)
{ //
 number of calls ++;
 for (int i = 0; i < c \rightarrow n \text{ symbols}; i++)
  int PossibleSymbol=1;
(k=0; c ->data[i].codeword[k]!='\0';k+
     if( c ->data[i].codeword[k]
!= encoded message [encoded idx+k])
       PossibleSymbol=0;
       break;
   if (PossibleSymbol)
_decoded_message_[decoded_idx]=i;
```

```
if ( encoded message [encoded idx
+ k] != ' (0')
       if
( original message [decoded idx] == i
&& decoded idx == good decoded size)
         good decoded size++;
       recursive decoder(encoded idx +
k , decoded idx +1 ,
good decoded size);
     else
       number of solutions ++;
  }
f(decoded idx-good decoded size> max e
xtra symbols )
max extra symbols =decoded idx-good d
ecoded size;
// Encode and decode driver
// DO NOT CHANGE THIS CODE
void try it (code t *c, int
message size, int show results)
if (message size < 1 || message size >
MAX MESSAGE SIZE)
   fprintf(stderr,"try it: bad message
size (%d)\n", message size);
   exit(1);
```

```
c = c;
 original message size =
message size;
 max encoded message size =
message size * c->max bits;
 max decoded message size =
message size + 2000;
 original message = (int
*)malloc((size t) original message siz
e * sizeof(int));
 encoded message = (char
*) malloc((size t) ( max encoded message
_size_ + 1) * sizeof(char));
 decoded message = (int
*)malloc((size t) max decoded message
size * sizeof(int));
 number of calls = 0L;
 number of solutions = 0L;
 max extra symbols = -1;
 if( original message == NULL ||
encoded message == NULL ||
decoded message == NULL)
   fprintf(stderr,"try it: out of
memory!\n");
   exit(1);
random message ( c , original message s
ize , original message );
encode message ( c , original message s
ize , original message , max encoded m
essage size , encoded message );
recursive decoder (0,0,0);
if( number of solutions != 1L)
   fprintf(stderr, "number of
solutions:
%ld\n", number of solutions );
   fprintf(stderr,"number of function
calls: %ld (%.3f per message
```

```
symbol) \n", number of calls , (double)
number of calls /
(double) original message size );
   fprintf(stderr, "number of extra
symbols: %d\n", max extra symbols );
if (show results != 0)
   //
   // print some data about this
particular case (average number of
calls per symbol, worst probe
lookahead)
  //
   printf("%4d %9.3f
%3d\n", c ->n symbols, (double) number
of calls /
(double) original message size , max e
xtra symbols );
   fflush (stdout);
 free( original message );
original message = NULL;
free ( encoded message );
encoded message = NULL;
free ( decoded message );
decoded message = NULL;
//
// Main program
// DO NOT CHANGE THIS CODE
int main(int argc,char **argv)
{
//
// Show code words (called with
arguments -s n symbols seed)
if(argc == 4 && argv[1][0] == '-' &&
argv[1][1] == 's')
```

```
int seed, n symbols, i;
  code t *c;
  n symbols = atoi(argv[2]);
  seed = atoi(argv[3]);
  srandom(seed);
  c = new code(n symbols);
  printf("seed: %d\n", seed);
  printf("number of symbols:
%d\n",c->n symbols);
  printf("maximum bits of a code
word: %d\n\n",c->max bits);
  printf("symb freq cfreq
codeword\n");
  printf("----
----\n");
  for (i = 0; i < c->n symbols; i++)
    printf("%4d %4d %6d
%s\n",i,c->data[i].scaled prob,c->data
[i].cum scaled prob, c->data[i].codewor
  printf("----
----\n\n");
  free code(c);
  return 0;
//
// Encode and decode a message
(called with arguments -t [n symbols
[message size [seed]]])
//
if(argc >= 2 && argc <= 5 &&
argv[1][0] == '-' && argv[1][1] ==
't')
  int n symbols, message size, seed;
  code t *c;
  n \text{ symbols} = (argc < 3) ? 3 :
atoi(argv[2]);
  message size = (argc < 4) ? 10:
atoi(argv[3]);
```

```
seed = (argc < 5) ? 1:
atoi(argv[4]);
   srandom(seed);
   c = new code(n symbols);
   try it(c,message size,1);
  free code(c);
  return 0;
//
// Try the first N MEASUREMENTS seeds
(called with arguments -x n_symbols)
 if(argc == 3 \&\& argv[1][0] == '-' \&\&
argv[1][1] == 'x')
   double
t,t min,t max,t avg,t data[N MEASUREME
NTS], u avg;
   int
u,u min,u max,u data[N MEASUREMENTS];
   int seed, n symbols, i;
   code t *c;
   n symbols = atoi(argv[2]);
   if(n symbols == 2)
     printf("# data for
MAX MESSAGE SIZE equal to
%d\n",MAX MESSAGE SIZE);
     printf("# data for N OUTLIERS
equal to %d\n",N OUTLIERS);
     printf("# data for N VALID equal
to %d\n",N VALID);
     printf("#\n");
     printf("#
                    number of calls
                        lookahead
per message symbol
symbols\n");
     printf("#
----\n");
```

```
printf("# ns
                        min
                                  avq
med
         max min
                       ava med
max\n");
     printf("#--- ------
----\n");
   if(n symbols < 3 || n symbols >
MAX N SYMBOLS)
     fprintf(stderr, "main: bad number
of symbols for the -x command line
option\n");
     exit(1);
   t min = t max = 0.0;
   u \min = u \max = 0;
   for(seed = 1; seed <=
N MEASUREMENTS; seed++)
     srandom(seed);
     c = new code(n symbols);
     try it(c,MAX MESSAGE SIZE,0);
     free code(c);
     t = (double) number of calls /
(double) MAX MESSAGE SIZE;
     u = max extra symbols;
     if(seed == 1 \mid \mid t < t min)
       t min = t;
     if(seed == 1 \mid \mid t > t max)
       t max = t;
     if(seed == 1 || u < u min)
       u \min = u;
     if(seed == 1 \mid \mid u > u max)
       u \max = u;
     for(i = seed - 1; i > 0 &&
t data[i - 1] > t;i--) // inner loop
of insertion sort!
       t data[i] = t data[i - 1];
     t data[i] = t;
```

```
for(i = seed - 1; i > 0 &&
u data[i - 1] > u;i--) // inner loop
of insertion sort!
       u data[i] = u data[i - 1];
     u data[i] = u;
   t avg = u avg = 0.0;
   for(i = N OUTLIERS;i <</pre>
N MEASUREMENTS - N OUTLIERS;i++)
     t_avg += t_data[i];
     u avg += (double)u data[i];
   t avg \neq (double) (2 * N VALID + 1);
   u avg \neq (double) (2 * N VALID + 1);
   FILE *dados;
    dados = fopen("dados.txt", "a");
    if (dados == NULL)
      fprintf(dados, "Unable to create
file (maybe it already exists? If so,
delete it!)\n");
      exit(1);
    fprintf(dados,"%4d %8.3f %8.3f
%8.3f %8.3f %4d %6.1f %4d
%4d\n",n symbols,t min,t avg,t data[N
OUTLIERS +
N VALID], t max, u min, u avg, u data[N OU
TLIERS + N VALID], u max);
    return 0;
 // Help message
 fprintf(stderr,"usage: %s -s
n symbols seed
show the code words of random
code\n", argv[0]);
```

```
fprintf(stderr," %s -t
[n_symbols [message_size [seed]]] #
encode and decode a
message\n",argv[0]);
fprintf(stderr," %s -x
n_symbols #
try the first %d
seeds\n",argv[0],N_MEASUREMENTS);
return 1;
}
```

5.2. Código em MATLAB

```
fid = fopen('dadosA03.txt');
simbolos = zeros(97,1);
u \min = zeros(97,1);
u \max = zeros(97,1);
u avg = zeros(97,1);
u data = zeros(97,1);
for i=1:97
    linha = fgetl(fid);
    linha = split(linha);
    simbolos(i) = str2double(linha{1});
    u min(i) = str2double(linha{6});
   u avg(i) = str2double(linha{7});
    u data(i) = str2double(linha{8});
   u max(i) = str2double(linha{9});
end
plot(simbolos, u min, 'r-', simbolos, u avg,
'b-', simbolos, u data, 'g-', simbolos,
u max, 'm-');
legend('Minimo', 'Média',
                                 'Mediana',
'Máximo', 'Location', 'Southeast');
set(gcf, 'color', 'w');
title('Número máximo de símbolos
descodificados erroneamente em função do
número de símbolos');
xlabel('Número de símbolos');
ylabel('Número de simbolos errados');
grid;
fclose(fid);
%usamos o mesmo código mas adaptado para
fazer os outros gráficos
```