

# *Sets with more sums than differences*

# 1. Índice

<b>Índice</b>	<b>2</b>
<b>Introdução</b>	<b>3</b>
<b>Valor mínimo de <math>n</math> para o qual <math> A+A  &gt;  A-A </math></b>	<b>4</b>
<b>Valores máximos e mínimos de <math> A+A </math>, <math> A-A </math> e <math> A+A - A-A </math> para <math>n=32</math></b>	<b>6</b>
Explicação do algoritmo utilizado	6
Análise dos resultados obtidos	8
<b>Análise de outros resultados obtidos</b>	<b>10</b>
<b>Código usado</b>	<b>12</b>
problem1.c	12
elipsed_time.h	18
make_plots.m	20
make_plots_number_mstd.m	22

## 2. Introdução

Este problema foi um dos dois propostos pelo docente da disciplina Algoritmos e Estruturas de Dados para defesa de nota.

Ele consiste em encontrar, para um conjunto de números inteiros,  $A$ , o valor mínimo de  $n$  para o qual  $|A+A| > |A-A|$ , sendo que  $A \cap \{n\} = \{n\}$ . Para além desta questão, foram também solicitados os valores máximos e mínimos de  $|A+A|$ ,  $|A-A|$  e  $|A+A| - |A-A|$  para  $n=32$ .

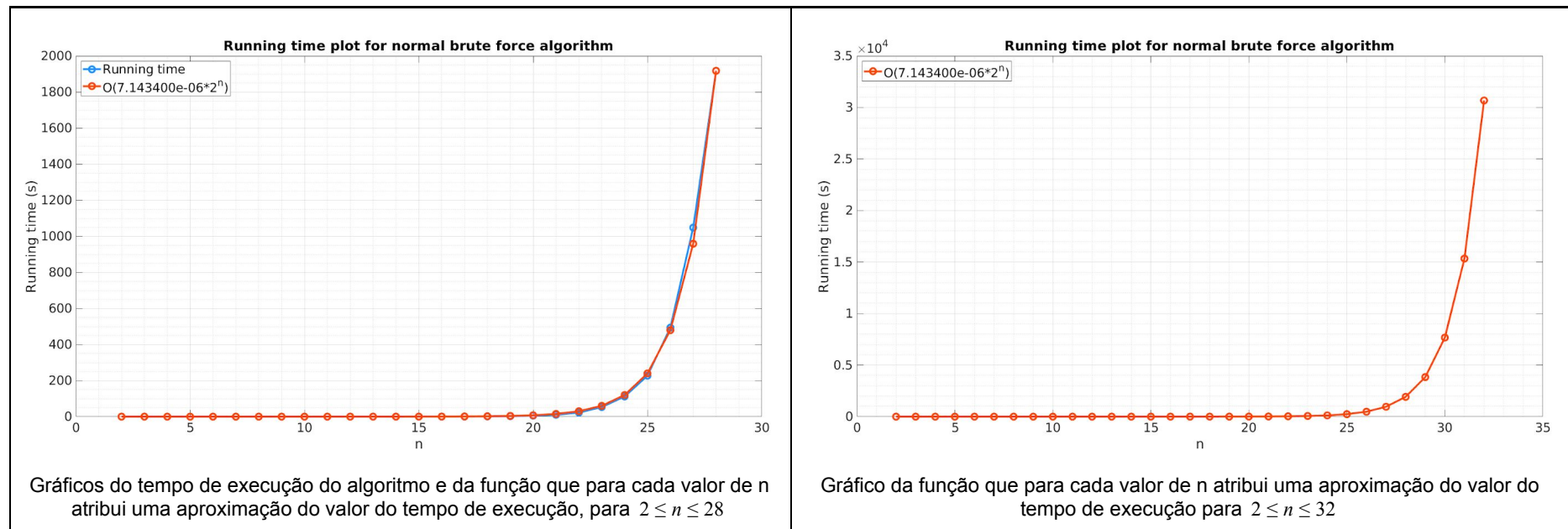
Desta forma, este relatório tem o intuito apresentar os algoritmos usados para obter os resultados requisitados e de os explicar.

### 3. Valor mínimo de $n$ para o qual $|A+A| > |A-A|$

Nesta parte do trabalho, foi relativamente fácil obter uma solução para o que era pedido, usando para isso um algoritmo de força bruta algo elementar. Este baseia-se em gerar todos os conjuntos possíveis para um dado  $n$  (complexidade  $O(2^{n-1})$ ) e, para cada conjunto formado, obter o conjunto das somas e das diferenças recorrendo, para isso, ao uso de dois ciclos *for* (complexidade  $O(n^2)$ ).

Desta forma, foi possível perceber que o menor valor de  $n$  para o qual  $|A+A| > |A-A|$  é  $n=15$ . Para além deste resultado, verificou-se também que, para este valor de  $n$ , em 16384 conjuntos  $A$  diferentes que se podem formar, há 4 que respeitam esta regra.

Apesar de que, com este algoritmo rudimentar, tenha sido possível obter a resposta para este enigma, torna-se impraticável usá-lo para estudar o comportamento de  $A$  para valores de  $n$  muito elevados, como podemos observar nos seguintes gráficos:



Destes gráficos, pode concluir-se que é fulcral usar um algoritmo mais otimizado para o estudo deste problema para valores de  $n$  elevados.

## 4. Valores máximos e mínimos de $|A+A|$ , $|A-A|$ e $|A+A|-|A-A|$ para $n=32$

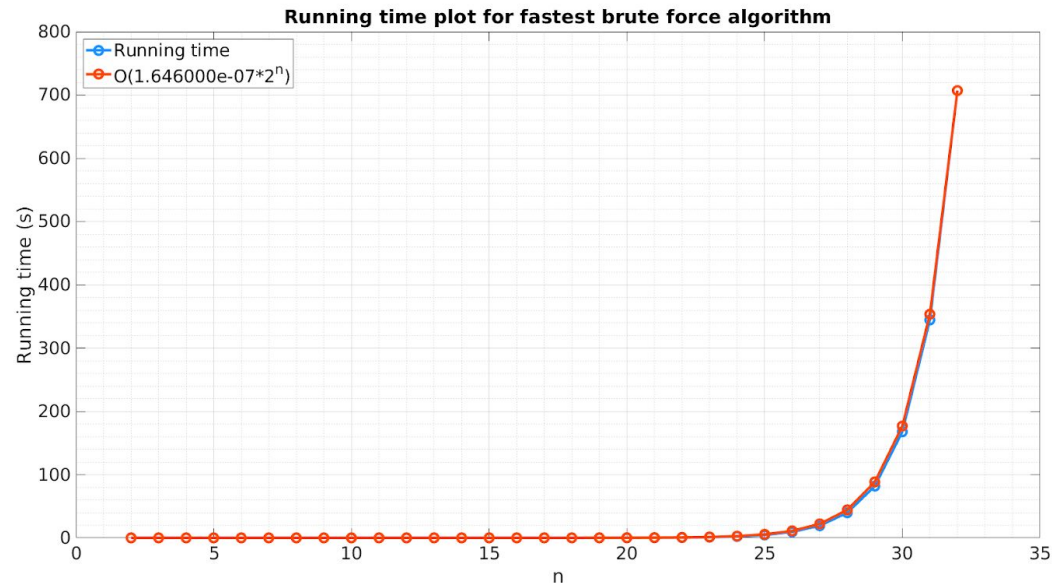
### 4.1. Explicação do algoritmo utilizado

Como podemos concluir nos resultados obtidos na questão atrás apresentada, para valores de  $n$  muito elevados, seria desagradável usar esse algoritmo, sendo que o tempo estimado para o cálculo dos valores pretendidos para  $n=32$  seria, sensivelmente, 11 horas (no meu computador pessoal).

Sendo assim, foi necessária uma análise exaustiva do algoritmo anteriormente utilizado para, desse modo, se encontrarem possíveis “espaços para melhorias”. A melhor delas foi reduzir a complexidade algorítmica do cálculo das somas e diferenças, sendo que se conseguiu diminuir esta de  $O(n^2)$  para apenas  $O(n)$ . O novo algoritmo usado pode ser traduzido nos seguintes conceitos:

- As somas, diferenças e os valores do conjunto em estudo, foram armazenados em três variáveis de 64 *bits*, onde esses valores correspondem aos índices dos *bits* de valor 1.
- Para o cálculo de cada soma e diferença, são obtidos os valores presentes no conjunto  $A$  que nesse momento é analisado e, para cada dois valores, são realizados os cálculos:
  - $[novo\ conjunto\ das\ somas] = [conjunto\ das\ somas\ atual] \vee 2^{[valor\ 1] + [valor\ 2] - 1}$
  - $[novo\ conjunto\ das\ diferenças] = [conjunto\ das\ diferenças\ atual] \vee 2^{[valor\ 1] - [valor\ 2]}, [valor\ 1] > [valor\ 2]$
- Contudo, estes cálculos podem ser também obtidos da seguinte forma:
  - $[novo\ conjunto\ das\ somas] = [conjunto\ das\ somas\ atual] \vee ((1 \ll [valor\ 1]) \ll ([valor\ 2] - 1))$
  - $[novo\ conjunto\ das\ diferenças] = [conjunto\ das\ diferenças\ atual] \vee ((1 \ll [valor\ 1]) \gg [valor\ 2]), [valor\ 1] > [valor\ 2]$
- Ora, sendo que na variável de 64 *bits* correspondente ao conjunto em estudo já se encontram todos os valores  $(1 \ll [valor\ 1])$ , resta apenas “resolver a segunda parte das equações” apresentadas no ponto anterior, sendo que desta forma se alcança o pretendido: um algoritmo para as somas e diferenças de complexidade  $O(n)$ .

Consequentemente, foi possível obter resultados com muita maior rapidez, como se pode observar no seguinte gráfico:



Gráficos do tempo de execução do algoritmo e da função que para cada valor de n atribui uma aproximação do valor do tempo de execução, para  $2 \leq n \leq 32$

Ora, deste gráfico constata-se facilmente, por comparação com os da questão anterior, que o tempo necessário para obter todos os valores em estudo para  $n=32$  é muito menor que o tempo necessário para o primeiro algoritmo apresentado.

## 4.2. Análise dos resultados obtidos

Tal como solicitado pelo docente da disciplina, foram obtidos os valores máximos e mínimos de  $|A+A|$ ,  $|A-A|$  e  $|A+A|-|A-A|$  para  $n=32$ :

- Valor máximo de  $|A+A|=63$
- Valor mínimo de  $|A+A|=1$
- Valor máximo de  $|A-A|=63$
- Valor mínimo de  $|A-A|=1$
- Valor máximo de  $|A+A|-|A-A| = 4$
- Valor mínimo de  $|A+A|-|A-A| = -22$

Os primeiros 4 resultados apresentam explicações matemáticas um tanto simples:

- No caso em que o conjunto  $A$  contém todos os números inteiros entre 1 e 32, é trivial que, das somas entre todos os valores se obtêm todos os números (inteiros) entre 2 e 64 (inclusivé). Uma demonstração simplificada pode ser traduzida da seguinte forma:
  - Qualquer número inteiro somado a si mesmo e aos números a si adjacentes resulta numa progressão aritmética de razão 1 (ex.:  $1+1=2$ ;  $1+2=3$ ;  $1+3=4$ ;  $1+4=5$  ...). Ora, como neste caso concreto, o valor máximo que uma das parcelas da adição é 32, obtêm-se todos os números inteiros entre 2 e 33, se a primeira parcela for 1, todos os números inteiros entre 4 e 34, se a primeira parcela for 2 e, seguindo esta ordem de ideias, no seu total, obtêm-se todos os números inteiros entre 2 e 64.
  - Sendo assim, o número de somas possíveis do conjunto  $A$  é 63. Pensando “um pouco mais além”, percebe-se que  $|A+A|=2*n-1$ , para qualquer  $n \geq 1$ .
- Para o valor de máximo de  $|A-A|$  deparamo-nos também com uma justificação similar à de  $|A+A|$ :
  - Se o conjunto  $A$  possuir todos os valores entre 1 e 32, então a diferença entre 32 e todos os números de  $A$  resulta num novo conjunto possuindo todos os números entre 0 e 31 (trivial). Ora, sendo que  $a-b=-(b-a)$ , para quaisquer



números inteiros  $a$  e  $b$ , conclui-se que para esse conjunto  $A$ ,  $A-A$  possuirá todos os números inteiros entre  $-31$  e  $31$ .

Desta forma,  $|A-A|=63$  e, “seguindo a mesma ordem de ideias”, temos que  $|A-A|=2*n-1$ , para qualquer  $n \geq 1$ .

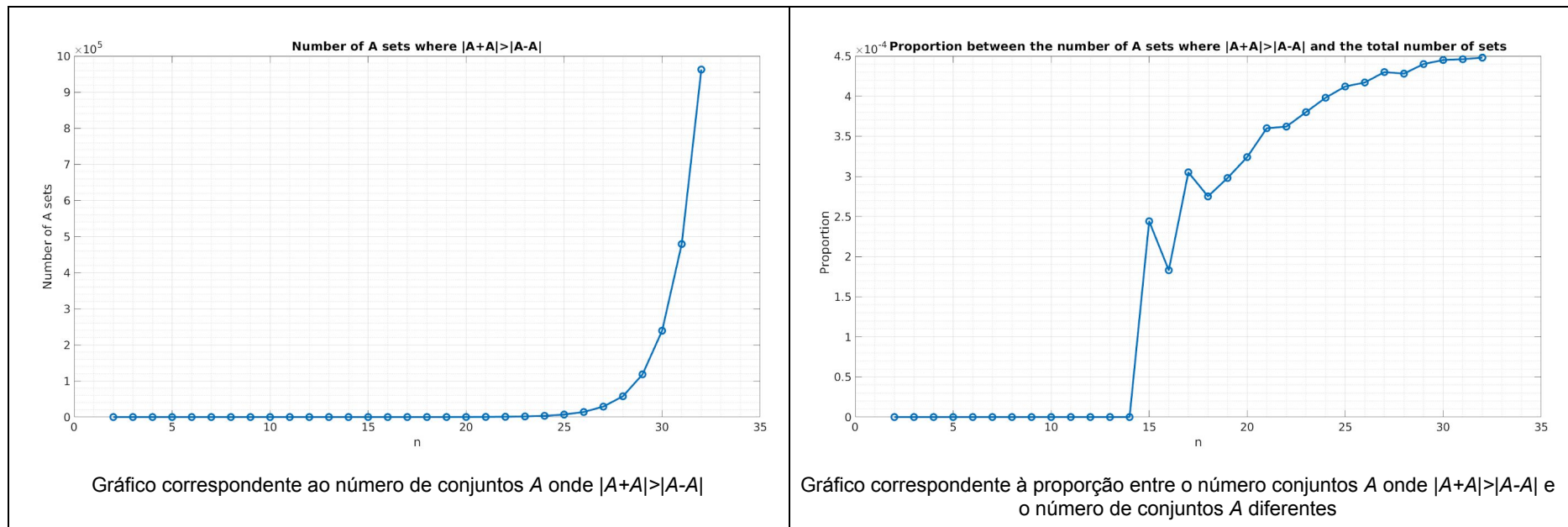
- Já os valores mínimos de  $|A+A|$  e  $|A-A|$  são obtidos quando  $A=\{32\}$ , sendo que  $A+A=\{64\}$  e  $A-A=\{0\}$ , pelo que  $|A+A|=1$  e  $|A-A|=1$ . Com a mesma linha de pensamentos, percebe-se também que, para qualquer  $n \geq 1$ , os mínimos valores de  $|A+A|$  e  $|A-A|$  serão sempre 1, resultado obtido quando  $A=\{n\}$ .

Contudo, os valores de  $|A+A|-|A-A|$  possuem explicações matemáticas de nível mais complexo pelo que, neste relatório, não irão ser apresentadas. Contudo, podem ser analisados e serem a raiz de algumas conclusões curiosas (e um tanto triviais):

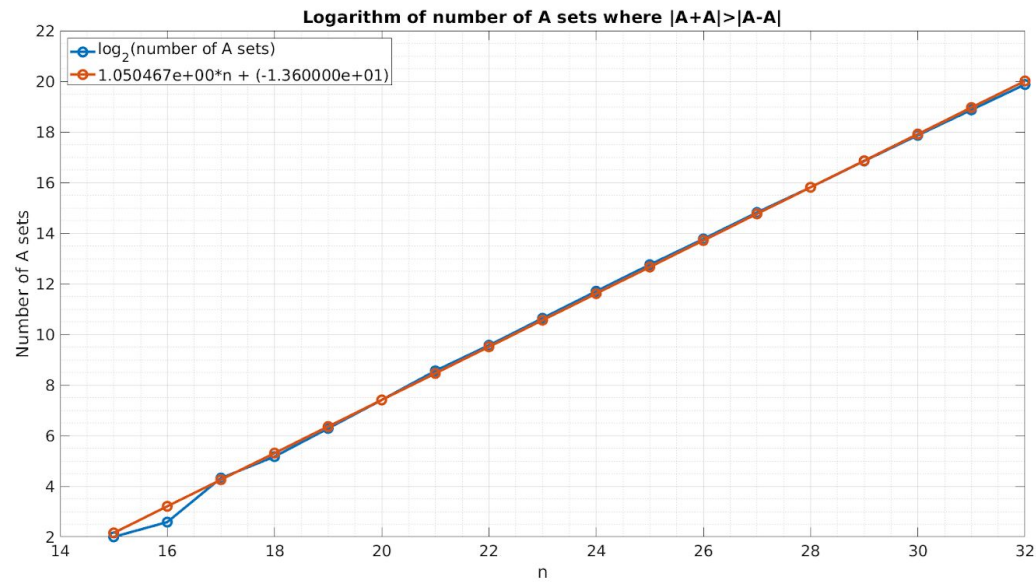
- Para  $n=32$  há pelo menos um conjunto  $A$  onde o conjunto soma possui mais elementos que o conjunto diferença, já que  $|A+A|-|A-A| = 4$ .
- Há pelo menos um conjunto  $A$  para o qual o conjunto soma apresenta mais 4 elementos que o conjunto diferença, sendo que não há qualquer conjunto  $A$  cujo conjunto soma possua mais de 4 elementos que o conjunto diferença.
- Há pelo menos um conjunto  $A$  para o qual o conjunto diferença contém mais 22 elementos que o conjunto soma, sendo que não há qualquer conjunto  $A$  cujo conjunto diferença possua mais de 22 elementos que o conjunto soma.

### 4.3. Análise de outros resultados obtidos

Para além dos resultados acima descritos, foram também “capturados” outros, que podem ter alguma relevância. Estes são o número de conjuntos  $A$  que, para cada valor de  $n$ , respeitam a condição  $|A+A| > |A-A|$  e as proporções destes valores em relação ao número total de conjuntos  $A$  diferentes que podem ser formados para cada  $n$ :



Como se pode observar do primeiro gráfico, o número de conjuntos  $A$  onde  $|A+A| > |A-A|$  tem um crescimento exponencial em relação ao valor de  $n$ . Isto torna-se mais evidente quando observado o gráfico do logaritmo de base dois do número de conjuntos  $A$  com essa característica:



Pela linearidade dos pontos obtidos, conclui-se que o número de conjuntos  $A$  onde  $|A+A| > |A-A|$  para  $n+1$  é sensivelmente o dobro do número destes conjuntos para  $n$ , com  $n \geq 15$ .

Do segundo gráfico, pode-se constatar que, de uma forma geral, a percentagem do número de conjuntos  $A$  onde  $|A+A| > |A-A|$  aumenta com o aumento do valor de  $n$ , para  $15 \leq n \leq 32$ .

## 5. Código usado

### 5.1. problem1.c

Código criado com o intuito de resolver as duas perguntas apresentadas pelo docente da disciplina. Quando compilado e executado, permite não só calcular os valores apresentados neste relatório até um valor de  $n$  introduzido pelo utilizador, mas também usar um dos dois algoritmos acima exibidos e, caso seja do interesse do utilizador, armazenar os resultados num ficheiro *.txt*, de nome introduzido por ele.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <getopt.h>
#include <math.h>
#include <strings.h>
#include <string.h>
#include "elapsed_time.h"

const unsigned short MIN_N = 1, //minimum value of n
MAX_N = 32; //maximum value that n can have in this implementation
FILE *data_file; //file where is stored all the data collected while this program runs, if user wants to save it

//function given by AED professor and returns the number of 1 bits of given mask (argument)
int population_count(unsigned long mask){
    int count;

    for(count = 0; mask != 0ul; count++)
        mask &= mask - 1ul;
    return count;
}

/* Function to calc the values stored in a given set (by index)
 *
 * Arguments:
 * -> unsigned long set: set where are the values to extract
 * -> unsigned short n: actual n (that is the max value in set)
 * -> long *set_values: address of the array where is to store the values
 * Return:
 * -> number of values in set
 * Example:
 * -> the set 1101 (n = 4) corresponds to values {4, 3, 1}. So, this set has 3 values
 */
unsigned int setValues(unsigned long set, unsigned short n, long *set_values){
    unsigned int index = 0;

    for(int value = 1; set != 0; value++){
        if((set & 1ul) == 1ul)
            set_values[index++] = value;

        set = set >> 1ul;
    }
}
```

```

    return index;
}

/* Function to calc the sum and diff sets of A (slowest version)
 *
 * Arguments:
 * -> unsigned long set: set where are the values to sum and subtract
 * -> unsigned short n: actual n (that is the max value in set)
 * -> unsigned long *result: where are stored the results of sum and diff sets of A (result[0] = result_sum; result[1] = result_dif)
 *
 * Attention:
 * -> the unsigned long *result argument must be allocated before calling this function
 */
void normalBruteForce(unsigned long set, int n, unsigned long *result){
    unsigned long result_sum = 0;
    unsigned long result_dif = 0;

    long set_values[n];
    unsigned int size = setValues(set, n, set_values);

    for(int index1 = 0; index1 < size; index1++){
        for(int index2 = index1; index2 < size; index2++){
            result_sum |= (unsigned long)pow(2, set_values[index1] + set_values[index2] - 1);
            result_dif |= (unsigned long)pow(2, set_values[index2] - set_values[index1]);
        }
    }

    result[0] = result_sum;
    result[1] = result_dif;
}

/* Function to calc the sum and diff sets of A (fastest version)
 *
 * Arguments:
 * -> unsigned long set: set where are the values to sum and subtract
 * -> unsigned short n: actual n (that is the max value in set)
 * -> unsigned long *result: where are stored the results of sum and diff sets of A (result[0] = result_sum; result[1] = result_dif)
 *
 * Attention:
 * -> the unsigned long *result argument must be allocated before calling this function
 * -> the explanation for this method is in the report attached with this document. However, due to my elementary english knowledge,
 *     it is in portuguese. Nevertheless, if you feel comfortable with binary logic, you will find no problems to understand this piece of code, I think
 */
void fastestBruteForce(unsigned long set, unsigned short n, unsigned long *result){
    unsigned long result_sum = 0;
    unsigned long result_dif = 0;

    unsigned long set_copy = set;
    for(int value = 1; set_copy != 0; value++){
        if((set_copy & 1ul) == 1ul){
            result_sum |= set << value;
            result_dif |= set >> (value - 1);
        }
        set_copy >>= 1ul;
    }

    result[0] = result_sum;
    result[1] = result_dif;
}

/* Function to calc, essentially, the number of MSTs for a given n
 *

```

```

* Arguments:
*   -> unsigned short n: actual n (that is the max value in set)
*   -> short save_data: boolean value (value >0 if the user wants to save the data to a file; <=0 if user doesn't wants to save the data)
*   -> unsigned short version: variable with the version that user wants to run (0 if normal brute force; 1 if fastest brute force)
* Return:
*   -> number of MSTDs for a given n
*/
unsigned long mstd(unsigned short n, short save_data, unsigned short version){

    unsigned long A_set,                                     //where is stored the values of A in the next while loop (the values of A corresponds to the indexes of 1 bits of A_set plus 1)
        max_value = pow(2, n - 1);                         //this is the max value that A_set can reach, because it can just have n bits with the value of 1

    unsigned int number_of_mstd_sets = 0;                  //number of MSTD sets for given n
    unsigned short biggest_value_sum = 0,                 //biggest value of |A + A| for given n
        biggest_value_dif = 0,                           //smallest value of |A + A| for given n
        smallest_value_sum = __SHRT_MAX__ * 2 + 1,        //biggest value of |A - A| for given n
        smallest_value_dif = __SHRT_MAX__ * 2 + 1;         //smallest value of |A - A| for given n
    short biggest_value_sum_and_dif = 0,                  //biggest value of |A + A| - |A - A| for given n
        smallest_value_sum_and_dif = __SHRT_MAX__;         //smallest value of |A + A| - |A - A| for given n

    unsigned short sum,                                   //current value of |A + A|
        dif;                                              //current value of |A - A|
    short sum_and_dif;                                    //current value of |A + A| - |A - A|

    unsigned long result_sum,                             //variable where is stored all the A + A values (each index of 1 bit corresponds to one of the sum's value)
        result_dif,                                       //variable where is stored all the positive (and 0) A - A values (each index of 1 bit corresponds to one of the sum's value)
        *result = malloc(2*sizeof(result_sum));          //variable where are stored the current values of result_sum (index 0) and result_dif (index 1) (this array is obtained through the normalBruteForce() or
fastestBruteForce() functions)

    for(int n1 = 0; n1 < max_value; n1++){
        A_set = max_value + n1;                           //to cover all the possible A set values

        if(version == 0)
            normalBruteForce(A_set, n, result);
        else
            if(version == 1)
                fastestBruteForce(A_set, n, result);
        result_sum = result[0];                             //update the data struct where is saved all the A set sums
        result_dif = result[1];                             //update the data struct where is saved all the positive (and zero) A set differences

        sum = population_count(result_sum);
        dif = 2*population_count(result_dif) - 1;           //the reason for such value is that in result_dif just are placed the positive (and zero) results of A - A. As for any two different numbers there are two
possible results for the difference, being one symmetrical to the other (-15 and 15 for example), the number of differences in the A - A set is equal to 2*(number of positive results of all differences) - 1 (-1 because "there are not two 0")
        sum_and_dif = sum - dif;

        //update the number of MSTD sets and the biggest and the smallest values of |A + A|, |A - A| and |A + A| - |A - A|
        if(sum > dif)
            number_of_mstd_sets++;
        if(sum > biggest_value_sum)
            biggest_value_sum = sum;
        if(sum < smallest_value_sum)
            smallest_value_sum = sum;
        if(dif > biggest_value_dif)
            biggest_value_dif = dif;
        if(dif < smallest_value_dif)
            smallest_value_dif = dif;
        if(sum_and_dif > biggest_value_sum_and_dif)
            biggest_value_sum_and_dif = sum_and_dif;
        if(sum_and_dif < smallest_value_sum_and_dif)
            smallest_value_sum_and_dif = sum_and_dif;
    }
}

```

```

//print to terminal
printf("Biggest value of |A + A|: %u\n"           //biggest_value_sum
      "Smallest value of |A + A|: %u\n"         //smallest_value_sum
      "Biggest value of |A - A|: %u\n"         //biggest_value_dif
      "Smallest value of |A - A|: %u\n"         //smallest_value_dif
      "Biggest value of |A + A| - |A - A|: %u\n" //biggest_value_sum_and_dif
      "Smallest value of |A + A| - |A - A|: %d\n", //smallest_value_sum_and_dif
      biggest_value_sum, smallest_value_sum, biggest_value_dif,
      smallest_value_dif, biggest_value_sum_and_dif, smallest_value_sum_and_dif);

//print to data file
if(save_data)
    fprintf(data_file, "%u\t"           //biggest_value_sum
            "%u\t"                     //smallest_value_sum
            "%u\t"                     //biggest_value_dif
            "%u\t"                     //smallest_value_dif
            "%u\t"                     //biggest_value_sum_and_dif
            "%d\t",                    //smallest_value_sum_and_dif
            biggest_value_sum, smallest_value_sum,
            biggest_value_dif, smallest_value_dif,
            biggest_value_sum_and_dif, smallest_value_sum_and_dif);

//deallocate memory
free(result);

return number_of_mstd_sets;
}

int main(int argc, char **argv){

    short chosen_opt = -1,           //option chosen by user -> corresponds to the version of MSTD to run
        save_data = 0;              //boolean variable -> true ( > 0 ) if user wants to save data to a file; false ( <= 0 ) if user wants the opposite
    char *file_name;                 //file name where is to to save data
    unsigned short final_n;          //max value of n to calc

    /***** options *****/
    int opt,                          //integer where is stored the value returned by getopt_long() function
        user_option_index = 0,        //integer used to know wich option of user_options[] was chosen by the user (used in getopt_long() function)
        number_user_option = 3;       //number of options stored in user_options[]

    struct option user_options[] = {
        {"nb", required_argument, 0, 0}, //normal brute force solution
        {"fb", required_argument, 0, 0}, //fast brute force solution
        {"save", required_argument, 0, 0}, //Last one must be always the save option
        {0, 0, 0, 0}
    };

    while((opt = getopt_long(argc, argv, "", user_options, &user_option_index)) != -1){
        switch(opt){
            case 0:
                if(!strcmp(user_options[user_option_index].name,
                           user_options[number_user_option - 1].name)){
                    //option --save

                    int name_size; //number of characters in document's name where is to be stored the data

                    if((name_size = strlen(optarg)))
                        file_name = malloc(name_size + 4);
                    else
                        goto error_message;

                    strcpy(file_name, optarg);
                    strcat(file_name, ".txt");
                    save_data = 1;
                }else
                    //save_data is now true, because the user selected the option --save

```

```

        for(int num = 0; num < number_user_option - 1; num++)
            if(!strcmp(user_options[user_option_index].name,
                user_options[num].name)){

                if(chosen_opt < 0){
                    chosen_opt = num;

                    if((final_n = atoi(optarg)) < MIN_N ||
                        final_n > MAX_N)
                        goto error_message;

                    }else
                        goto error_message;

                }
            break;
        default:
            goto error_message;
    }
}

if(chosen_opt < 0){
    error_message:
        fprintf(stderr, "ERROR on input arguments!\n"
            "Usage: %s [--nb n <or> --fb n] [--save file_name]\n"
            "  > %-10s normal brute force solution\n"
            "  > %-10s fastest brute force solution\n"
            "  > %-10s save data to a txt document\n"
            "Angements between [] are required (obviously, just one of them),"
            "and arguments between () are optional\n",
            argv[0], "--nb", "--fb", "--save");
        return EXIT_FAILURE;
}

/***** calc MSTD for 1 <= n <= final_n *****/
unsigned short n = 0;
unsigned int number_of_mstd_sets;
double ratio_of_mstd_sets,
time_to_complete;

if(save_data)
    data_file = fopen(file_name, "w");

//increase n's value until it reaches final_n, and with given n, compute MSTD with the algorithm's version chosen by the user
do{
    n++;

    //print actual n to terminal
    printf("N -> %d\n", n);

    //print actual n to data file
    if(save_data)
        fprintf(data_file, "%d\t", n);

    //compute MSTD
    elapsed_time();
    number_of_mstd_sets = mstd(n, save_data, chosen_opt);
    time_to_complete = elapsed_time();
    ratio_of_mstd_sets = number_of_mstd_sets/pow(2, n - 1);

    //print to terminal
    printf("Number of MSTD sets: %u\n"
        "Ratio of MSTD sets: %f\n"

```



```

        "Time: %f\n\n\n",
        number_of_mstd_sets, ratio_of_mstd_sets, time_to_complete);

//print to data file
if(save_data)
    fprintf(data_file, "%u\t"                //number_of_mstd_sets
              "%f\t"                        //ratio_of_mstd_sets
              "%f\n",                       //time_to_complete
              number_of_mstd_sets, ratio_of_mstd_sets, time_to_complete);

}while(n < final_n);

//close data file
if(save_data)
    fclose(data_file);

returnn EXIT_SUCCESS;
}

```

## 5.2. elapsed\_time.h

Código cedido pelo docente da disciplina, que permite obter intervalos de tempo de execução em segundos.

```
//  
// Tomás Oliveira e Silva, AED, September 2018  
//  
// code to measure the elapsed time used by a program  
//  
// use as follows:  
//  
// (void)elapsed_time();  
// // put your code to be time measured here  
// dt = elapsed_time();  
//  
  
#ifdef __linux__  
  
//  
// GNU/Linux code to measure elapsed time  
//  
  
#include <time.h>  
  
double elapsed_time(void)  
{  
    static struct timespec last_time, current_time;  
  
    last_time = current_time;  
    if(clock_gettime(CLOCK_PROCESS_CPUTIME_ID, &current_time) != 0) // the first argument could also be CLOCK_REALTIME  
        return -1.0; // clock_gettime() failed!!!  
    return ((double)current_time.tv_sec - (double)last_time.tv_sec) +  
        1.0e-9 * ((double)current_time.tv_nsec - (double)last_time.tv_nsec);  
}  
  
#endif  
  
#if defined(_MSC_VER) || defined(_WIN32) || defined(_WIN64)  
  
//  
// Microsoft Windows code to measure elapsed time  
//  
  
#include <windows.h>  
  
double elapsed_time(void)  
{  
    static LARGE_INTEGER frequency, last_time, current_time;  
    static int first_time = 1;  
  
    if(first_time != 0)  
    {  
        QueryPerformanceFrequency(&frequency);  
        first_time = 0;  
    }  
    last_time = current_time;  
}
```

```
QueryPerformanceCounter(&current_time);  
return (double)(current_time.QuadPart - last_time.QuadPart) / (double)frequency.QuadPart;  
}  
  
#endif
```

### 5.3. make\_plots.m

Código de *matlab* usado para criar os gráficos das execuções dos algoritmos apresentados.

```
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
%% How to use:
%% > file_name -> file's name where is stored the data
%% > version -> 1 if the data was obtained using the normal brute force algorithm;
%%             2 if the data was obtained using the fastest brute force algorithm;
%% > make_approximation_until_max_n -> boolean value: true if user wants just to obtain approximation function's plot
%%                                     false if user wants to obtain the plot of data collected alongside approximation function's plot
%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
function make_plots(file_name, version, make_approximation_until_max_n)
    %%%%%%%%%%% constants %%%%%%%%%%%
    LINE_WIDTH = 3;
    DOT_WIDTH = 10;
    FIGURE_DIMENSIONS = [0 0 1920 1080];
    PLOT_TITLE_SIZE = 22;
    PLOT_LABELS_SIZE = 20;
    PLOT_VALUES_SIZE = 20;
    PLOT_LEGEND_SIZE = 20;
    PLOT_LEGEND_LOCATION = 'northwest';
    PLOT_TITLES = "Running time plot for";
    PLOT_TITLES_VERSION = ["normal brute force algorithm"
                          "fastest brute force algorithm"];

    PLOT_XLABELS = "n";
    PLOT_YLABELS = "Running time (s)";
    PLOT_COLORS = [[30, 144, 255],
                  [255, 69, 0]]/255;

    PNG_NAMES_VERSION = ["nb", "fb"];
    PNG_NAMES_APPROXIMATION = ["approximation", "real"];

    MAX_N = 32;
    ALL_M = [[10^-6: 10^-10: 10^-5],
            [10^-7: 10^-11: 10^-6]];

    %%%%%%%%%%% work with data %%%%%%%%%%%
    data_file = fopen(file_name, 'r');
    data = fscanf(data_file, '%f', [10, Inf]);
    fclose(data_file);

    png_file_name = sprintf('%s%s', ...
                            PNG_NAMES_VERSION(version));

    n = data(1, :);
    n_approximation_function = n;
    time_seconds = data(10, :);
    time_seconds_estimation = -time_seconds;
    m = 0; %approximation function 'slope'

    %approximation function for brute force
    for i = ALL_M(version, :)
        new_estimation = (2.^n)*i;
        if sum(abs(new_estimation - time_seconds)) < sum(abs(time_seconds_estimation - time_seconds))
            time_seconds_estimation = new_estimation;
        end
    end
end
```

```

        m = i;
    end
end

%time plot
figure('Position', FIGURE_DIMENSIONS);
legend_text = cell(1, 2);
legend_text{2} = sprintf('0(%d*2^n)', m);

if ~make_approximation_until_max_n
    plot(n, time_seconds, '-o', ...
        'LineWidth', LINE_WIDTH, ...
        'MarkerSize', DOT_WIDTH, ...
        'color', PLOT_COLORS(1, :));
    hold on;
    legend_text{1} = 'Running time';

    png_file_name = sprintf('%s_%s', ...
        png_file_name, ...
        PNG_NAMES_APPROXIMATION(2));
else
    n_approximation_function = [n(1):MAX_N];
    time_seconds_estimation = (2.^n_approximation_function)*m;

    legend_text{1} = legend_text{2};
    legend_text(end) = [];

    png_file_name = sprintf('%s_%s', ...
        png_file_name, ...
        PNG_NAMES_APPROXIMATION(1));
end

plot(n_approximation_function, time_seconds_estimation, '-o', ...
    'LineWidth', LINE_WIDTH, ...
    'MarkerSize', DOT_WIDTH, ...
    'color', PLOT_COLORS(2, :));
legend(legend_text, ...
    'FontSize', PLOT_LEGEND_SIZE, ...
    'Location', PLOT_LEGEND_LOCATION);

title(sprintf('%s %s', PLOT_TITLES, PLOT_TITLES_VERSION(version)), ...
    'FontSize', PLOT_TITLE_SIZE);
xlabel(PLOT_XLABELS, ...
    'FontSize', PLOT_LABELS_SIZE);
ylabel(PLOT_YLABELS, ...
    'FontSize', PLOT_LABELS_SIZE);
set(gca, 'FontSize', PLOT_VALUES_SIZE);

grid on;
grid minor;

print(png_file_name, '-dpng', '-r0'); %Generates automaticaly a png image from displayed figure
end

```

## 5.4. make\_plots\_number\_mstd.m

Código de *matlab* usado para criar os 3 gráficos apresentados no ponto 4.3.

```
clear all;

LINE_WIDTH = 3;
DOT_WIDTH = 10;
PLOT_TITLE_SIZE = 20;
PLOT_LABELS_SIZE = 18;
PLOT_VALUES_SIZE = 18;
PLOT_LEGEND_SIZE = 18;
PLOT_LEGEND_LOCATION = 'northwest';

file_name = 'data_fb.txt';

data_file = fopen(file_name, 'r');
data = fscanf(data_file, '%f', [10, Inf]);
fclose(data_file);

n = data(1, :);

%number of sets plot
figure('Position', [0 0 1920 1080]);
plot(n, data(8, :), '-o', ...
    'LineWidth', LINE_WIDTH, ...
    'MarkerSize', DOT_WIDTH);
title('Number of A sets where  $|A+A| > |A-A|$ ', ...
    'FontSize', PLOT_TITLE_SIZE);
xlabel('n', ...
    'FontSize', PLOT_LABELS_SIZE);
ylabel('Number of A sets', ...
    'FontSize', PLOT_LABELS_SIZE);
set(gca, 'FontSize', PLOT_VALUES_SIZE);
grid on;
grid minor;

%proportions plot
figure('Position', [0 0 1920 1080]);
plot(n, data(9, :), '-o', ...
    'LineWidth', LINE_WIDTH, ...
    'MarkerSize', DOT_WIDTH);
title('Proportion between the number of A sets where  $|A+A| > |A-A|$  and the total number of sets', ...
    'FontSize', PLOT_TITLE_SIZE);
xlabel('n', ...
    'FontSize', PLOT_LABELS_SIZE);
ylabel('Proportion', ...
    'FontSize', PLOT_LABELS_SIZE);
set(gca, 'FontSize', PLOT_VALUES_SIZE);
grid on;
grid minor;

%logarithm
log_funct = log2(data(8, :));
```

```

log_func = log_func(n >= 15);
n = n(n >= 15);

m = (log_func(n == 32) - log_func(n == 18))/(32 - 18);
b = 0;
approximation_func = m*n + b;

for i = [-100: 0.01: 0]
    new_estimation = m*n + i;
    if sum(abs(new_estimation - log_func)) < sum(abs(approximation_func - log_func))
        approximation_func = new_estimation;
        b = i;
    end
end

figure('Position', [0 0 1920 1080]);
plot(n, log_func, '-o', ...
    'LineWidth', LINE_WIDTH, ...
    'MarkerSize', DOT_WIDTH);
hold on;
plot(n, approximation_func, '-o', ...
    'LineWidth', LINE_WIDTH, ...
    'MarkerSize', DOT_WIDTH);
title('Logarithm of number of A sets where  $|A+A| > |A-A|$ ', ...
    'FontSize', PLOT_TITLE_SIZE);
xlabel('n', ...
    'FontSize', PLOT_LABELS_SIZE);
ylabel('Number of A sets', ...
    'FontSize', PLOT_LABELS_SIZE);
set(gca, 'FontSize', PLOT_VALUES_SIZE);
legend({'log_2(number of A sets)', sprintf('%d*n + (%d)', m, b)}, ...
    'FontSize', PLOT_LEGEND_SIZE, ...
    'Location', PLOT_LEGEND_LOCATION);
grid on;
grid minor;

```