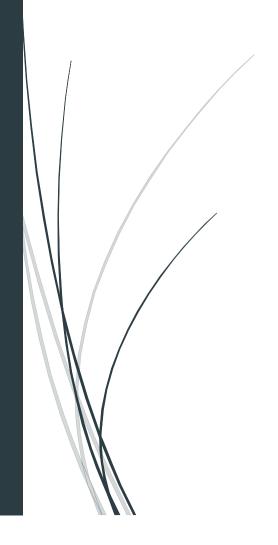
Algoritmos e Estruturas de Dados 2022/2023



Professor Tomás Silva

Speed Run



Diogo Silva-107647 -> 33.07% Rafael Vilaça-107476 -> 33.6% Miguel Cruzeiro-107660 ->33.33%

Índice

Introdução	2
Problema Proposto	2
Métodos Utilizados	3
Brute Force	3
Branch and Bound	3
Outros métodos e notas importantes	4
Soluções	5
Brute force	5
Brunch and bound (incomplete)	6
Brunch and bound (complete) brake first	7
Brunch and bound (complete) accelerate first v1	8
Brunch and bound (complete) accelerate first v2	9
Brunch and bound (complete) accelerate first v3	10
Resultados Obtidos	11
Comparação da eficiência dos métodos	11
Código completo	16
Código em C	16
Código em MatLab	21
Conclusão	26
Bibliografia	27

Introdução

Problema Proposto

Inicialmente, temos uma estrada dividida em vários segmentos de igual tamanho e sabemos que cada segmento de estrada tem um limite de velocidade. A velocidade é definida pelo número de segmentos de estrada que o carro avança num único movimento. Em cada movimento o carro tem 3 opções: reduzir a sua velocidade; manter a sua velocidade ou aumentar a sua velocidade.

No início o carro é colocado no 1º segmento de estrada com uma velocidade de 0 e tem como objetivo chegar ao último segmento com velocidade de 1 (para assim poder reduzir a sua velocidade e parar).

O objetivo deste trabalho é determinar o número mínimo de movimentos que são necessários para o carro chegar á posição final.

Métodos Utilizados

Brute Force

O "Brute Force" é um método direto e intuitivo em que para cada movimento são calculadas todas as possibilidades seguintes e para o movimento seguinte é sempre escolhida a melhor possibilidade.

- 1. primeiro (P): gera o primeiro candidato à solução de P.
- 2. próximo (P, c): gera o próximo candidato de P depois de c.
- 3. válido (P, c): checa se o candidato c é a solução de P.
- 4. saída (P, c): usa a solução c de P como for conveniente para a aplicação.

Imagem retirada

de:"https://pt.wikipedia.org/wiki/Busca_por_força_bruta"

Embora seja um método fácil de implementar (em termos de código) e chega sempre á solução correta este método não é eficiente tendo uma complexidade algorítmica de O(n*n!).

Branch and Bound

O algoritmo "Branch and Bound" é similar ao algoritmo "Brute Force" tendo como grande diferença o mesmo não analisar soluções que através de conhecimento previamente adquirido já não seriam soluções logo só são contabilizadas as possibilidades que podem ser solução.

A complexidade algorítmica para este algoritmo não é um valor exato podendo mudar dependendo do contexto do problema/programa.

Outros métodos e notas importantes

Devido á falta de tempo ou na dificuldade na resolução do problema dado, alguns métodos não foram implementados, no entanto achámos importante referi-los.

A programação dinâmica é uma técnica eficiente de programação que nos ajuda a resolver qualquer problema que possa ser dividido em sub-problemas (estes sub-problemas são ainda divididos em sub-problemas mais pequenos).

Este método recorre a que tenhamos de calcular repetidas vezes o valor de um mesmo sub-problema até achar a melhor solução.

No contexto deste problema seria criado um array com a posição e a velocidade como índices em que para cada segmento seria guardado o melhor número de movimentos até chegar a essa posição com uma determinada velocidade.

De seguida, esse array seria percorrido do fim para o início de modo a descobrir o caminho até ao final com o menor número de movimentos possível.

Soluções

Brute force

Nesta primeira solução começa se por criar uma variável(count) para guardar o número de vezes que é chamada a função recursiva e um array com o número de movimentos para cada posição.

De seguida verifica se se está na posição final e se a velocidade é um. Caso seja verdade e se não houver nenhuma solução melhor, atualiza se a variável "solution_1_best.n_moves" com o número de movimentos necessário até chegar ao final e termina se esta iteração.

Se ainda não estivermos na posição final é executado um "Loop" for para definir a próxima velocidade que pode ser maior, menor ou igual do que atual em uma unidade.

Dentro desse for verifica se que a velocidade é maior que zero e se é menor ou igual do que a velocidade máxima da estrada na próxima posição para chamar a função recursiva e calcular essa nova posição.

Brunch and bound (incomplete)

Para a segunda solução é inicialmente criado um array com a posição e a velocidade como índices. Inicia se também todos os valores do array com valor zero.

Diferente da primeira solução, nesta são atualizados os valores do array para a posição em que se encontra se ainda não existir um valor melhor de movimentos no array. Se os valores para esta posição já tiverem sido calculados e forem melhores do que o atual, termina se a iteração.

Brunch and bound (complete) brake first

```
static void solution_3_recursion(int move_number, int position, int speed, int final_position)
 int i, new_speed;
 solution_3_count++;
 solution_3.positions[move_number] = position;
 if (position == final position && speed == 1)
   if (move number < solution 3 best.n moves)</pre>
     solution_3_best = solution_3;
     best_move_number_3[position][speed] = move_number;
     solution_3_best.n_moves = move_number;
 if (move_number == best_move_number_3[position][speed]){
   counter sol 3 +=1;
 if (move_number >= best_move_number_3[position][speed]){
 best_move_number_3[position][speed]=move_number;
 for (new_speed = speed - 1; new_speed <= speed + 1; new_speed++)
   if (new_speed >= 1 && new_speed <= _max_road_speed_ && position + new_speed <= final_position)
     for (i = 0; i <= new_speed && new_speed <= max_road_speed[position + i]; i++)
       if (i > new_speed)
         solution_3_recursion(move_number + 1, position + new_speed, new_speed, final_position);
```

Neste caso o array "best_move_number" foi inicializado com um valor elevado (10000) podendo assim evitar problemas futuros.

Foi também criada uma variável (counter_sol_3) que representa o número de soluções para uma determinada posição e velocidade, ou seja, o número de vezes que, fazendo a recursão chegou ao mesmo valor de movimentos para a mesma posição e velocidade. Com esta variável é possível verificar o número de vezes que foi possível evitar que a recursão fosse chamada em relação à solução anterior, visto que nesta solução todos os valores do número de movimentos que forem iguais aos existentes no array já não serão calculados.

É criada também uma condição "IF" que verifica se para cada vez que a recursão é chamada, se aquela posição e velocidade já foram calculadas previamente com um número de movimentos inferior. Caso isso se verifique termina a iteração.

Desta forma é possível ver uma melhoria significativa de performance porque muitos valores são guardados ao serem calculados previamente evitando assim que sejam calculados novamente.

Brunch and bound (complete) accelerate first v1

```
static void solution_4_recursion(int move_number, int position, int speed, int final_position)
 int i, new speed;
 solution_4_count++;
 solution_4.positions[move_number] = position;
 if (position == final_position && speed == 1)
   if (move_number < solution_4_best.n_moves)</pre>
    solution_4_best = solution_4;
    best_move_number_4[position][speed] = move_number;
    solution_4_best.n_moves = move_number;
 if (move_number == best_move_number_4[position][speed]){
  counter_sol_4 +=1;
 if (move_number >= best_move_number_4[position][speed]){
 best_move_number_4[position][speed]=move_number;
 for (new_speed = speed + 1; new_speed >= speed - 1; new_speed--)
   if (new_speed >= 1 && new_speed <= _max_road_speed_ && position + new_speed <= final_position)
     for (i = 0; i <= new_speed && new_speed <= max_road_speed[position + i]; i++)</pre>
       if (i > new_speed)
        { solution_4_recursion(move_number + 1, position + new_speed, new_speed, final_position);
```

Para esta solução foi realizada apenas uma alteração, sendo a mesma para que seja testada primeiro uma velocidade superior à atual. É de notar uma melhoria substancial após esta alteração, porque a mesma começa sempre com a maior velocidade possível diminuindo apenas se necessário.

Brunch and bound (complete) accelerate first v2

```
static void solution_5_recursion(int move_number, int position, int speed, int final_position)
 int i, new_speed;
 solution_5_count++;
 solution_5.positions[move_number] = position;
 if (position == final position && speed == 1)
   if (move number < solution 5 best.n moves)</pre>
     solution_5_best = solution_5;
     best_move_number_5[position][speed] = move_number;
     solution_5_best.n_moves = move_number;
 if (move_number == best_move_number_5[position][speed]){
   counter_sol_5 +=1;
 if (move_number >= best_move_number_5[position][speed]){
 best_move_number_5[position][speed]=move_number;
 for (new_speed = speed + 1; new_speed >= speed - 1; new_speed--)
   if (new_speed >= 1 && new_speed <= _max_road_speed_ && position + new_speed <= final_position)</pre>
     for (i = 0; i <= new_speed && new_speed <= max_road_speed[position + i]; i++)</pre>
       if (i > new_speed)
             if (best_move_number_5[position+new_speed][new_speed] == 10000){
               solution_5_recursion(move_number + 1, position + new_speed, new_speed, final_position);
```

Para a segunda solução foi adicionada uma condição "if" para que no momento que é testada uma nova velocidade é verificado se o valor da posição seguinte e a sua velocidade ainda não foram calculados anteriormente. Esta verificação é efetuada averiguando a existência destes valores no array (best_move_number_5).

Se ainda não tiver sido calculado é chamada a função para calcular os valores para essa nova posição.

Esta solução é capaz de reduzir o número de vezes que a função é chamada para menos de metade melhorando assim o tempo de execução.

Brunch and bound (complete) accelerate first v3

```
static void solution_6_recursion(int move_number, int position, int speed, int final_position)
 int i, new speed;
 solution_6_count++;
 solution_6.positions[move_number] = position;
 if (position == final_position && speed == 1)
   if (move number < solution 6 best.n moves)</pre>
     solution 6 best = solution 6;
     best_move_number_6[position][speed] = move_number;
     solution_6_best.n_moves = move_number;
 best_move_number_6[position][speed]=move_number;
 for (new_speed = speed + 1; new_speed >= speed - 1; new_speed--)
   if (new_speed >= 1 && new_speed <= _max_road_speed_ && position + new_speed <= final_position )
     for (i = 0; i <= new_speed && new_speed <= max_road_speed[position + i]; i++)</pre>
       if (best_move_number 6[position+new_speed][new_speed] <= move_number+1 && position+new_speed != final_position)
       else if (i > new_speed)
           solution_6_recursion(move_number + 1, position + new_speed, new_speed, final_position);
```

No caso da solução 6, quando se testa uma nova velocidade, foi acrescentada uma condição "if" para verificar se o valor do número de movimentos até chegar à posição seguinte já foi calculado e existe no array (best_move_number_6).

Se já existir, caso o número de movimentos for superior ao número de movimentos da posição atual mais uma unidade (próxima posição) e a posição não for a posição final termina-se a iteração.

Com isto é possível reduzir ainda mais o número de vezes que é necessário chamar a função recursiva.

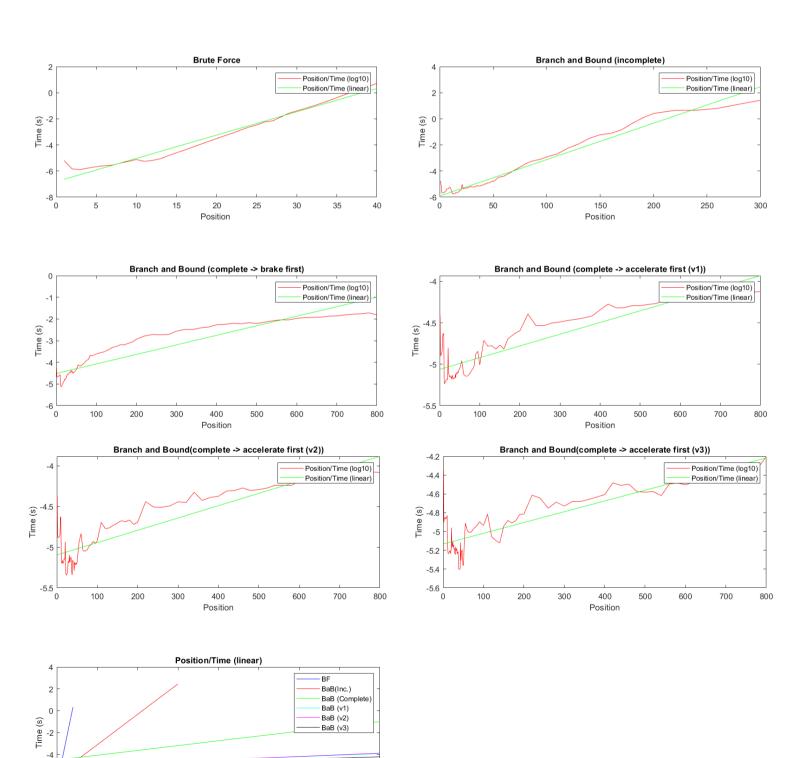
Resultados Obtidos

Position

Comparação da eficiência dos métodos

Todos os gráficos que serão apresentados de seguida foram obtidos ao executar o programa com o numero mecanográfico 107647

Run Time

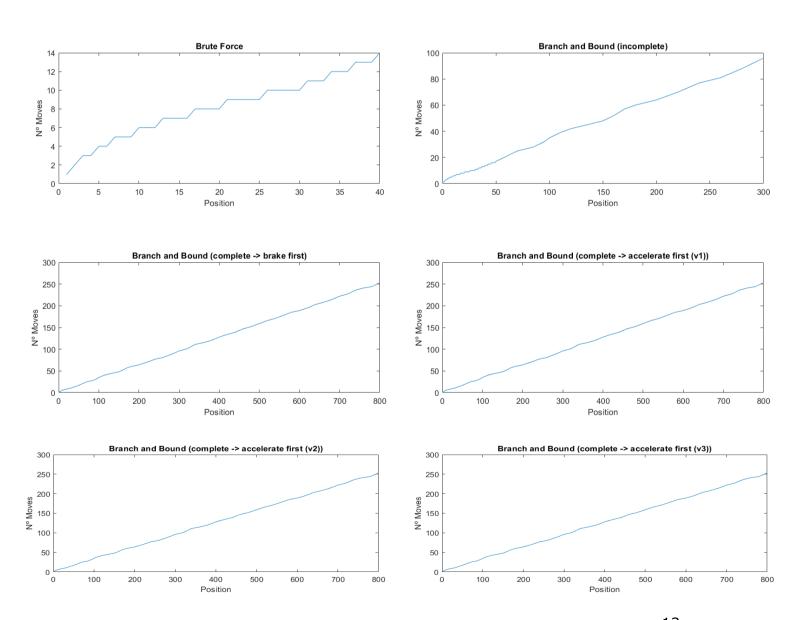


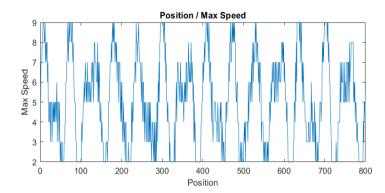
Como podemos ver pelos gráficos de run time(s), podemos concluir que o método "Brute Force" é o que se torna mais demorado com o aumento da posição o que comprova a respetiva complexidade logarítmica de **n*n!**

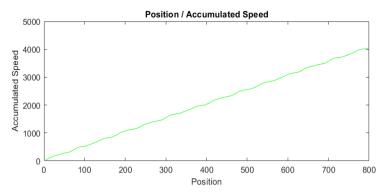
Em relação a todas as versões do "Branch and Bound" podemos concluir como referido anteriormente que a cada versão existe uma diminuição substancial do run time.

Para as duas primeiras soluções, como não é recomendado esperar pelo cálculo do run time para a última posição final (800), este valor é então estimado usando o matlab, o mesmo sendo respetivamente para o algoritmo Brute Force (34 minutos e 43 segundos) e para o algoritmo Branch and Bound (Incomplete) (25 minutos e 9 segundos).

Número de Movimentos







Nos gráficos acima estão representados o número de movimentos em função da posição e os gráficos da posição em relação com o MaxSpeed e Accumulated Speed.

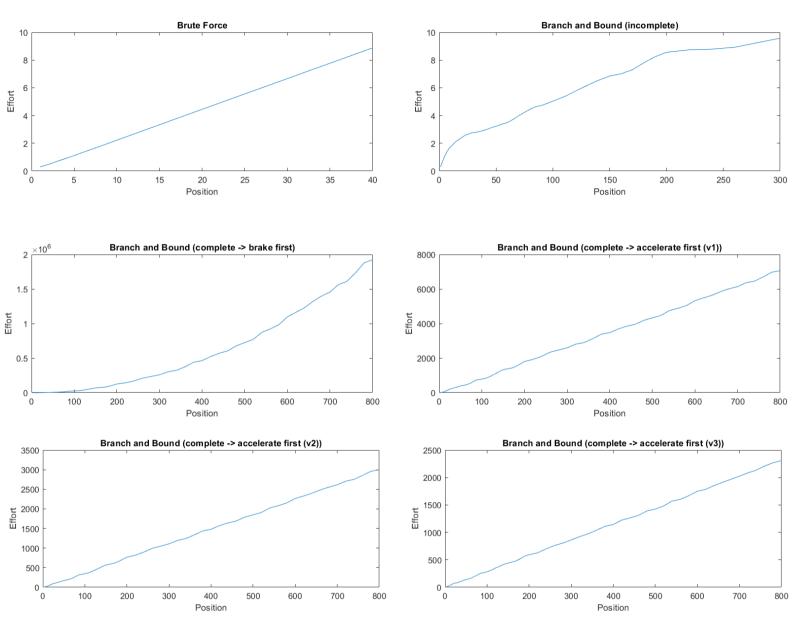
Como podemos ver nos gráficos acima, o número de movimentos vai ser idêntico para todos os métodos utilizados tendo apenas o primeiro método um move number estimado errado (223.96), provavelmente porque o mesmo não calcula (no tempo desejado) posições suficientes para estimar para a posição final.

Esse problema é resolvido no segundo método que, apesar de não calcular a posição final (no tempo desejado), apresenta um move number estimado correto (252.53).

Os restantes métodos, como os mesmos terminam a sua execução e os valores de move number são idênticos, estão corretos (para qualquer método utilizado o valor do número de movimentos deve ser igual para a mesma posição).

No gráfico da MaxSpeed é visível a velocidade máxima que pode ser atingida para cada posição. É de notar que em diversas posições, devido a esta característica, é verificada uma mudança nos gráficos. Por exemplo, nos gráficos do run time, logo após a posição 200 com uma velocidade máxima próxima da mínima possível, como é necessário fazer um número maior de cálculos, existe um run time ligeiramente mais demorado. Enquanto na posição 300 com a velocidade máxima verificamos uma pequena diminuição de calculo e tempo necessário.





Nestes gráficos podemos ver o esforço (quantidade de vezes que a função é chamada) em função da posição para cada método.

No primeiro gráfico, para ter um aspeto mais linear, é utilizado o logaritmo e é também estimado o esforço necessário para calcular a última posição (800) nesse método que é 5.03e^09.

Para os restantes, não foi efetuada nenhuma mudança para modificar o seu aspeto, porque os mesmos, sendo apenas estimado o esforço para a posição final (800) no método 2 que é 3.45e^09.

Destes 4 métodos restantes, o primeiro tem o pior aspeto e o maior esforço devido ao mesmo calcular as posições sempre com uma velocidade (velocidade-1) inferior à desejada. Esse cálculo é ineficiente porque o objetivo do programa é chegar o mais rapidamente possível á posição final.

Muitas vezes a solução correta é a velocidade+1, logo os cálculos que são efetuados inicialmente são desnecessários. Isto transforma-se num efeito cascata onde para cada cálculo desnecessário são calculados mais cálculos desnecessários.

Código completo

Código em C

```
static void intr_road_speeds(void)
{
    double speed;
    int i;

    for (i = 0; i <= _max_road_speed_* (0.55 + 0.30 * sin(0.11 * (double)i) + 0.10 * sin(0.17 * (double)i + 1.0) + 0.15 * sin(0.19 * (double)i);

    max_road_speed[i] = _(inn)loor(0.5 * speed) + (inn)((unsigned int)random() % 3u) - 1;

    if (max_road_speed[i] = _inn_road_speed_)
    imax_road_speed[i] = _max_road_speed_)

    if (max_road_speed[i] = _max_road_speed_)
    imax_road_speed[i] = _max_road_speed_i

    if (max_road_speed[i] = _max_road_speed_i

    if (max_road_speed[i] = _max_road_speed_i

    imax_road_speed[i] = _max_road_speed_i

    int j

    // description of a solution

    //

    // typedef struct
    {
        int n_moves;
        int positions[i] = _max_road_speed_i

        int positions[i] = _max_road_speed_i

        int positions[i] = _max_road_speed_i

        int positions[i] = _max_road_speed_i

        // the number of moves (the number of positions is one more than the number of moves)

    int positions[i] = _max_road_speed_i

    // the opositions (the first one must be zero)

    static solution_t = _nature into _i __solution_j __test;
    static solution_t = _solution_j __solution_j __test;
    static double solution_j = _lapsed_time; // time it took to solve the problem

    static unsigned long solution_j __count; // effort dispended solving the problem
</pre>
```

```
static solution_2, solution_2, solution_2 that
static unipped long solution_2_count; // =first took to solve the problem
static unipped long solution_2_count; // =first dispended solving the problem
static unipped long solution_2_necursion(int move_number, int position, int speed, int final_position)

static unid solution_2_necursion(int move_number, int position, int speed, int final_position)

if (int i, nec_speed)
solution_2_country_position_3 speed == 1)

if (move_number < solution_2_best.n_moves)

if (move_number < solution_2_best.n_moves)

if (move_number < pre>
solution_2_best.n_moves = move_number;

return;

best_move_number_2[position][speed] = move_number;

for (nec_speed > speed + i) nec_speed (< speed + i) nec_speed (< final_position)

for (nec_speed > speed + i) nec_speed (< speed + i) nec_speed (< final_position)

if ( i > nec_speed)

if (
```

```
tatic void solution_d_recursion(int_move_number, int_position, int_speed, int_final_position)

{
    int i, new_speed;
    solution_d_counts;
    solution_d_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_solution_sol
```

```
static void solve_5(int finol_position)

if (final_position < 1 || final_position > _max_road_size_)

{
    fprintf(stderr, "solve_4: bad final_position\n");

    exit(4);

    solution_5_clapsed_time = cpu_time();

    solution_5_count = old;

    for (int b = 0; bc._max_road_size_jb+)

    for (int b = 0; bc._max_road_size_jb+)

    solution_5_cent_nower = final_position + 100;

    solution_5_cent_nower
```

```
static void salue_gint flow_position > _max_road_pire_)
{
    f(final_position < 1 | final_position > _max_road_pire_)
    print(trider, "solve_t bad final_position);
    satic();
}

solvino_g_clapsed_time = cpu_time();
solvino_g_clapsed_time = cpu_time();
solvino_g_clapsed_time = cpu_time();
solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino_g_cmut=solvino
```

```
# selfer oils

# of (whitins_s.lapsed_time <_time_limit_)

# (whitins_s.lapsed_time <_time_limit_)

# (print_titis_new = nools_sgff _final_position);

# (print_titis_new _final_position);

# (print_t
```

Código em MatLab

```
load run1
            load run2
2
            load run3
            load run4
4
5
            load run5
            load run6
6
            % run time
            r1_time = run1(:,4);
            r1_pos = run1(:,1);
10
11
            lt = log10(r1_time);
            X=[r1_pos,0*r1_pos+1];
w = pinv(X)*r1_time;
w(1)*800±w(2)
12
13
14
            A=X*w;
15
            A=X*W;
subplot("Position",[0.10 0.55 0.36 0.30])
plot(r1_pos,lt,"r",r1_pos,A,"g")
xlabel("Position ")
ylabel("Time (s)")
16
17
18
19
20
            title("Brute Force")
21
            legend("Position/Time (log10)", "Position/Time (linear)")
22
23
            r2_time = run2(:,4);
            r2_pos = run2(:,1);
24
            lt = log10(r2_time);
X=[r2_pos,0*r2_pos+1];
25
26
            w = pinv(X)*r2_time;
27
            B=X*w;
28
29
            w(1)*800+w(2)
            subplot("Position",[0.53 0.55 0.36 0.30])
30
```

```
plot(r2_pos,lt,"r",r2_pos,B,"g")
xlabel("Position")
ylabel("Time (s)")
title("Branch and Bound (incomplete)")
legend("Position/Time (log10)","Position/Time (linear)")
32
34
35
                       r3_time = run3(:,4);
37
                      r3_pos = run3(:,1);
lt = log10(r3_time);
38
                      X=[r3_pos,0*r3_pos+1];
w = pinv(X)*lt;
C=X*w;
40
41
42
                      C=x*w;
specific ("Position",[0.10 0.07 0.36 0.30])
plot(r3_pos,lt,"r",r3_pos,c,"g")
xlabel("Position")
ylabel("Time (s)")
title("Branch and Bound (complete -> brake first)")
legend("Position/Time (log10)","Position/Time (linear)")
43
44
45
46
47
48
49
50
51
                       r4_time = run4(:,4);
                      r4_pos = run4(:,1);
lt = log10(r4_time);
X=[r4_pos,0*r4_pos+1];
52
53
54
                      w = pinv(X)*lt;
D=X*w;
55
56
57
                      D=X*W;
subplot("Position",[0.53 0.07 0.36 0.30])
plot(r4_pos,lt,"r",r4_pos,D,"g")
xlabel("Position")
ylabel("Time (s)")
58
59
```

```
title("Branch and Bound (complete -> accelerate first (v1))")
legend("Position/Time (log10)","Position/Time (linear)")
61
62
63
64
65
            r5_time = run5(:,4);
66
            r5_pos = run5(:,1);
67
            lt = log10(r5_time);
           X=[r5_pos,0*r5_pos+1];
w = pinv(X)*lt;
68
69
            E=X*w;
70
            figure (2)
71
            subplot("Position",[0.10 0.55 0.36 0.30])
72
73
            plot(r5 pos,lt,"r",r5 pos,E,"g")
            xlabel("Position")
ylabel("Time (s)")
74
75
            title("Branch and Bound(complete -> accelerate first (v2))")
76
            legend("Position/Time (log10)", "Position/Time (linear)")
77
78
79
            r6 time = run6(:,4);
80
81
            r6_pos = run6(:,1);
82
            lt = log10(r6_time);
83
            X=[r6_pos,0*r6_pos+1];
            w = pinv(X)*lt;
84
85
            F=X*w;
            subplot("Position",[0.53 0.55 0.36 0.30])
plot(r6_pos,lt,"r",r6_pos,F,"g")
86
87
            xlabel("Position")
ylabel("Time (s)")
88
89
            title("Branch and Bound(complete -> accelerate first (v3))")
```

```
legend("Position/Time (log10)", "Position/Time (linear)")
   92
                subplot("Position",[0.10 0.07 0.36 0.30])
plot(r1_pos,A,"blue",r2_pos,B,"red",r3_pos,C,"green",r4_pos,D,"cyan",r5_pos,E,"magenta",r6_pos,F,"black")
title("Position/Time (linear)")
xlabel("Position")
ylabel("Time (s)")
legend("BF","BaB(Inc.)","BaB (Complete)","BaB (v1)","BaB (v2)","BaB (v3)")
   93
   94
   95
   96
  97
   98
 100
                 % move number
 101
                 load run1
                 load run2
 102
                 load run3
 103
                 load run4
 104
 105
                 load run5
 106
                 load run6
 107
                 r1_nmoves = run1(:,2);
 108
                 r1_pos = run1(:,1);
 109
                 X=[r1_pos,0*r1_pos+1];
w = pinv(X)*r1_nmoves;
w(1)*800+w(2)
 110
 111
 112
 113
 114
                 figure(1)
                 subplot("Position",[0.10 0.55 0.36 0.30])
 115
                 plot(r1_pos,r1_nmoves)
xlabel("Position")
 116
 117
                 ylabel("Nº Moves")
 118
 119
                 title("Brute Force")
120
```

```
r2 nmoves = run2(:,2);
 121
 122
              r2_pos = run2(:,1);
              X=[r2_pos,0*r2_pos+1];
w = pinv(X)*r2_nmoves;
 123
 124
 125
              w(1)*800+w(2)
 126
 127
              subplot("Position",[0.53 0.55 0.36 0.30])
              plot(r2_pos,r2_nmoves)
xlabel("Position")
ylabel("Nº Moves")
 128
 129
 130
              title("Branch and Bound (incomplete)")
 131
              r3_nmoves = run3(:,2);
r3_pos = run3(:,1);
 132
 133
 134
 135
              subplot("Position",[0.10 0.07 0.36 0.30])
              plot(r3_pos,r3_nmoves)
xlabel("Position")
ylabel("Nº Moves")
 136
 137
 138
 139
              title("Branch and Bound (complete -> brake first)")
 140
 141
 142
              r4_nmoves=run4(:,2);
 143
              r4_pos=run4(:,1);
 144
 145
 146
              subplot("Position",[0.53 0.07 0.36 0.30])
 147
              plot(r4_pos,r4_nmoves)
              xlabel("Position")
ylabel("Nº Moves")
 148
 149
              title("Branch and Bound (complete -> accelerate first (v1))")
150
```

```
151
152
           r5_nmoves=run5(:,2);
153
           r5_pos=run5(:,1);
154
           figure (2) subplot("Position",[0.10 0.55 0.36 0.30])
155
156
           plot(r5_pos,r5_nmoves)
xlabel("Position")
157
158
159
           ylabel("Nº Moves")
160
           title("Branch and Bound (complete -> accelerate first (v2))")
161
162
163
           r6_nmoves=run6(:,2);
164
165
           r6_pos=run6(:,1);
166
           subplot("Position",[0.53 0.55 0.36 0.30])
167
           plot(r6_pos,r6_nmoves)
168
169
           xlabel("Position")
170
           ylabel("Nº Moves")
171
           title("Branch and Bound (complete -> accelerate first (v3))")
172
173
174
           % effort
175
           load run1
176
177
           load run2
178
           load run3
179
           load run4
180
           load run5
```

```
load run6
181
182
183
            r1_effort = run1(:,3);
184
            r1_pos = run1(:,1);
            lt = log10(r1_effort);
185
            X=[r1_pos,0*r1_pos+1];
w = pinv(X)*r1_effort;
186
187
188
            w(1)*800+w(2)
189
190
            figure(1)
191
            subplot("Position",[0.10 0.55 0.36 0.30])
192
            plot(r1_pos,lt)
193
194
            xlabel("Position")
195
            ylabel("Effort")
            title("Brute Force")
196
197
198
            r2_effort = run2(:,3);
199
            r2_pos = run2(:,1);
            lt=log10(r2_effort);
X=[r2_pos,0*r2_pos+1];
w = pinv(X)*r2_effort;
200
201
202
203
            W(1)*800+W(2)
204
            subplot("Position",[0.53 0.55 0.36 0.30])
205
206
            plot(r2_pos,lt)
            xlabel("Position")
207
            ylabel("Effort")
209
            title("Branch and Bound (incomplete)")
210
```

```
211
             r3_effort = run3(:,3);
212
             r3_pos = run3(:,1);
213
            subplot("Position",[0.10 0.07 0.36 0.30])
plot(r3_pos,r3_effort)
xlabel("Position")
214
215
216
             ylabel("Effort")
217
218
             title("Branch and Bound (complete -> brake first)")
220
             r4_effort = run4(:,3);
             r4_pos = run4(:,1);
subplot("Position",[0.53 0.07 0.36 0.30])
221
222
             plot(r4_pos,r4_effort) xlabel("Position")
223
224
             ylabel("Effort")
225
             title("Branch and Bound (complete -> accelerate first (v1))")
226
227
228
229
             r5_effort = run5(:,3);
230
             r5_pos = run5(:,1);
             figure (2)
231
            subplot("Position",[0.10 0.55 0.36 0.30])
plot(r5_pos,r5_effort)
xlabel("Position")
232
233
234
             ylabel("Effort")
235
236
             title("Branch and Bound (complete -> accelerate first (v2))")
237
238
240
             r6 effort = run6(:,3);
```

```
r6_pos = run6(:,1);
241
            subplot("Position",[0.53 0.55 0.36 0.30])
plot(r6_pos,r6_effort)
242
243
            xlabel("Position")
ylabel("Effort")
244
245
            title("Branch and Bound (complete -> accelerate first (v3))")
246
247
248
249
             % maxspeed
250
            load maxspeed1
251
             maxspeed=maxspeed1(:,2);
252
253
             position=maxspeed1(:,1);
             accumulatedspeed=maxspeed1(:,3);
254
255
            bestnmoves=maxspeed1(:,4);
256
257
258
             subplot("Position",[0.10 0.55 0.36 0.30])
259
             plot(position, maxspeed)
            xlabel("Position")
ylabel("Max Speed")
title("Position / Max Speed")
260
261
262
263
264
             subplot("Position",[0.53 0.55 0.36 0.30])
265
            plot(position,accumulatedspeed,"green")
xlabel("Position")
ylabel("Accumulated Speed")
266
267
268
             title("Position / Accumulated Speed")
269
```

Link do ficheiro com o código em C e o código usado para fazer os gráficos em MatLab:

https://drive.google.com/file/d/1VduVaTrAJ7OXOWHCXFrzH6XOa58zKVzH/view?usp=share_link

Conclusão

Este problema foi resolvido com sucesso o que significa que o programa deu o resultado esperado com um tempo de execução bastante inferior à solução inicial disponibilizada pelo professor.

Este trabalho foi feito com base em muita pesquisa, mas a maior parte do conhecimento necessário foi adquirido nas aulas práticas e teóricas. Graças a este trabalho foi adquirido um maior conhecimento sobre a linguagem em questão, possibilitando o desenvolvimento de outros projetos no futuro.

Bibliografia

https://pt.wikipedia.org/wiki/Busca por for%C3%A7a bruta

https://www.geeksforgeeks.org/branch-and-bound-algorithm/

https://www.geeksforgeeks.org/dynamic-programming/

https://stackoverflow.com/questions/842626/branch-and-bound