Relatório Trabalho Prático 2

Modelos Determinísticos de Investigação Operacional Mestrado Integrado em Engenharia Informática Braga, 27 de novembro de 2017

Grupo 33

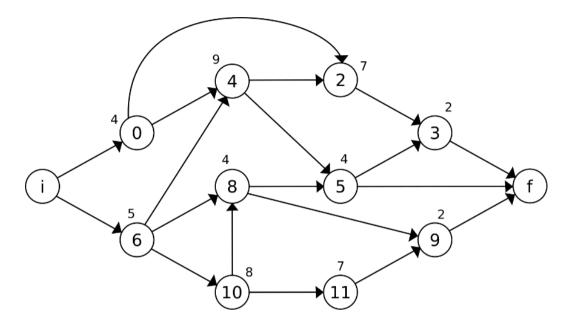
Francisco Oliveira – 78416

Raul Vilas Boas – 79617

Vitor Peixoto - 79175

PARTE I

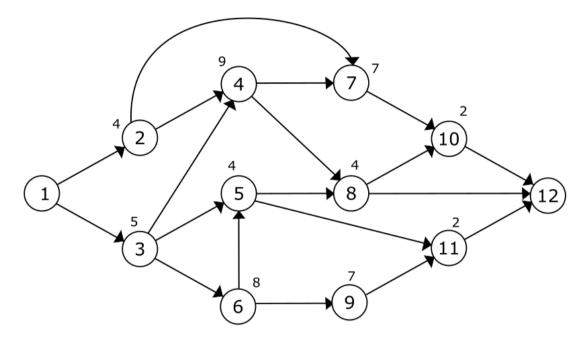
1. Após eliminar as atividades indicadas na secção "Determinação da lista de atividades" com base no número de aluno ABCDE = 79617, obteve-se o seguinte grafo:



2. Assim, com base no grafo orientado com 12 vértices e 19 arcos contruiu-se uma matriz, em que em cada coluna estão representados os seus arcos e em cada linha os seus vértices. Para além disso, também se adicionou uma linha (linha c) com os custos de cada vértice e uma coluna com as ofertas e procuras de cada vértice:

	Ai0	Ai6	A02	A04	A64	A68	A610	A42	A45	A85	A89	A1011	A23	A53	A5f	A119	A9f	A108	A3f	Res
i	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1
0	-1	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
2	0	0	-1	0	0	0	0	-1	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0
3	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	-1	-1	0	0	0	0	1	0
4	0	0	0	-1	-1	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
5	0	0	0	0	0	0	0	0	-1	-1	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0
6	0	-1	0	0	1	-1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
8	0	0	0	0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	-1	0	0
9	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	-1	0	0	0	0	-1	1	0	0	0
10	0	0	0	0	0	0	-1	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	1	0	0
11	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	-1	0	0	0	1	0	0	0	0
f	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	-1	0	-1	0	-1	-1
С	0	0	4	4	5	5	5	9	9	4	4	8	7	4	4	7	2	8	2	

3. Visto que o relax4 apenas aceita números inteiros positivos, foi necessário alterar os números do grafo de forma a ser possível utilizar o programa. Por esse motivo, o grafo utilizado no relax4 foi o que se encontra representado em baixo:



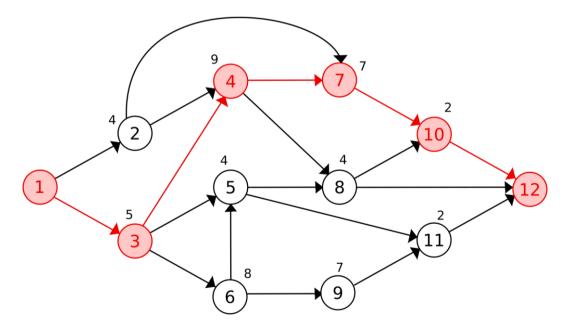
No input do ficheiro relax¼ tivemos que ter alguns cuidados, isto porque ele está preparado para descobrir o caminho mais curto de um grafo. Como neste problema o objetivo é calcular o caminho crítico do grafo em questão, decidimos colocar os custos a negativo, para assim calcular o pretendido.

12 19	8 10 -4 1000 8 12 -4 1000
1 2 0 1000	9 11 -7 1000
1 3 0 1000	10 12 -2 1000
2 4 -4 1000	11 12 -2 1000
2 7 -4 1000	1
3 4 -5 1000	0
3 5 -5 1000	0
3 6 -5 1000	0
4 7 -9 1000	0
4 8 -9 1000	0
5 8 -4 1000	0
5 11 -4 1000	0
6 5 -8 1000	0
6 9 -8 1000	0
7 10 -7 1000	0
	-1

4. No output do *relax*4 obteve-se um custo ótimo de -23 devido aos custos utilizados serem negativos. Contudo descobre-se que o custo do caminho critico é 23 e qual o seu percurso.

```
END OF READING
NUMBER OF NODES = 12, NUMBER OF ARCS = 19
CONSTRUCT LINKED LISTS FOR THE PROBLEM
CALLING RELAX4 TO SOLVE THE PROBLEM
**********
TOTAL SOLUTION TIME = 0. SECS.
TIME IN INITIALIZATION = 0. SECS.
  1 3 1.
  3 4
      1.
  4 7
  7 10
  10 12
        1.
OPTIMAL COST = -23.
NUMBER OF AUCTION/SHORTEST PATH ITERATIONS = 40
NUMBER OF ITERATIONS = 16
NUMBER OF MULTINODE ITERATIONS =
NUMBER OF MULTINODE ASCENT STEPS =
NUMBER OF REGULAR AUGMENTATIONS =
**********
```

5. O caminho crítico calculado pelo relax foi 1-3-4-7-10-12. Esse caminho é representado na seguinte imagem do grafo:



PARTE II

1. Para esta parte já se voltou a usar o grafo com os valores originais dos vértices.

Após a mudança de variável ri=ti - si obtivemos o seguinte modelo alternativo.

```
Min z: 100 t0 - 100 s0 + 500 t2 - 500 s2 + 100 t3 - 100
s3 + 400 t4 - 400 s4 + 800 t5 - 800 s5 + 90 t6 - 90 s6 +
100 t8 - 100 s8 + 500 t10 - 500 s10 + 300 t11 - 300 s11:
```

Como o objetivo do problema nesta parte é diminuir o tempo de execução, encontrado na Parte I, em 3 U.T. e visto que o tempo máximo obtido foi de 23 pretende-se então que o tempo final seja de 20. Para isso, acrescentou-se a seguinte restrição:

$$tf = 20$$

Para além disso, é necessário introduzir as restrições necessárias:

$t2 \ge s0 + 4$	$t4 \ge s6 + 5$
$t3 \ge s2 + 7$	$t5 \ge s8 + 4$
$t0 \ge ti + 0$	$tf \ge s9 + 2$
$t4 \ge s0 + 4$	$t8 \ge s6 + 5$
$t2 \ge s4 + 9$	$t9 \ge s8 + 4$
$t3 \ge s5 + 4$	$t10 \ge s6 + 5$
$tf \ge s3 + 2$	$t8 \ge s10 + 8$
$t5 \ge s4 + 9$	$t9 \ge s11 + 7$
$tf \ge s5 + 4$	$t11 \ge s10 + 8$
$t6 \ge ti + 0$	$t4 \ge s6 + 5$

Como existe um limite máximo de reduções também é necessário escrever essa restrição, assim como a de que os valores das reduções (ti - si) são maiores ou iguais a zero.

```
t0 - s0 \le 1

t2 - s2 \le 4

t3 - s3 \le 1

t4 - s4 \le 3

t5 - s5 \le 1

t6 - s6 \le 2

t8 - s8 \le 1

t9 - s9 \le 0

t10 - s10 \le 1

t11 - s11 \le 2

t0 - s0, t2 - s2, t3 - s3, t4 - s4, t5 - s5, t6 - s6, t8 - s8, t9 - s9, t10 - s10, t11 - s11 \ge 0
```

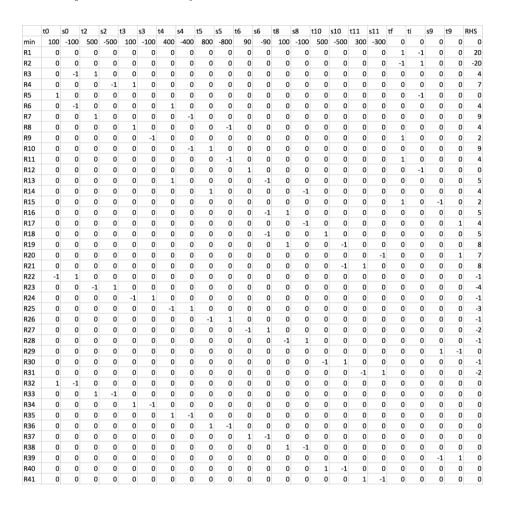
Por último, também é necessário permitir que os valores dos si possam ter valores negativos, para isso, utiliza-se o 'free'.

2. & 4. Para obter o modelo dual do modelo alternativo é necessário transpor a matriz desse mesmo modelo. Para isso, foi necessário alterar algumas das restrições do modelo, visto que, como era uma minimização todas as restrições têm de ser maiores ou iguais (≥).

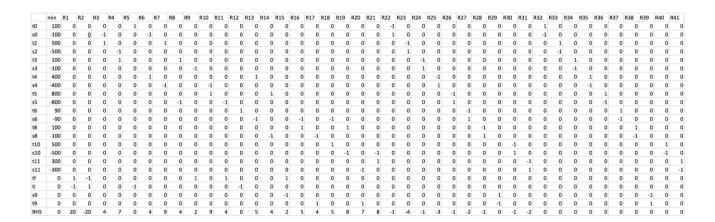
As restrições alteradas foram:

$tf \le 20$		$tf - ti \ge 20;$ - $tf + ti \ge -20;$
$t\theta$ - $s\theta \le 1$		$-t0 + s0 \ge -1$
t2 - s2 ≤ 4		-t2 + s2 ≥ -4
$t3$ - $s3 \le 1$		<i>-t3 + s3</i> ≥ <i>-1</i>
<i>t</i> 4 - <i>s</i> 4 ≤ 3		-t4 + s4 ≥ -3
$t5$ - $s5 \le 1$	Para	<i>-t5 + s5</i> ≥ <i>-1</i>
$t6 - s6 \le 2$		$-t6 + s6 \ge -2$
<i>t8 - s8</i> ≤ <i>1</i>		<i>-t8 + s8</i> ≥ <i>-1</i>
$t9 - s9 \le 0$		$-t9 + s9 \ge 0$
<i>t</i> 10 - <i>s</i> 10 ≤ 1		$-t10 + s10 \ge -1$
<i>t11 - s11 ≤ 2</i>		$-t11 + s11 \ge -2$

Após estas alterações, utilizamos a matriz fornecida pelo LPSolve e transpôs-se com a ajuda do $Microsoft\ Excel$:



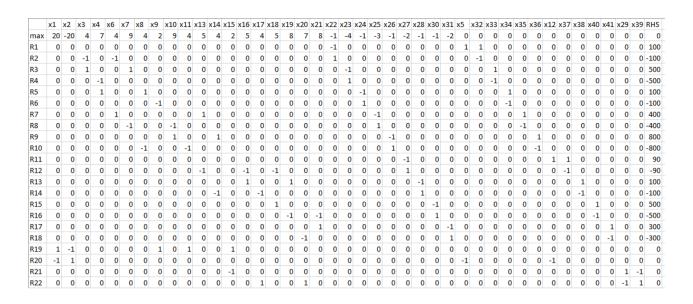
Obtendo assim a seguinte matriz:



A partir da matriz obteve-se as restrições e a função objetivo. Alterou-se as variáveis para xi.

```
1 /* Objective function */
2 max: 20 x1 - 20 x2 + 4 x3 + 7 x4 + 4 x6 + 9 x7 + 4 x8 + 2 x9 + 9 x10 +
        4 \times 11 + 5 \times 13 + 4 \times 14 + 2 \times 15 + 5 \times 16 + 4 \times 17 + 5 \times 18 + 8 \times 19 + 7 \times 20 +
        8 x21 - 1 x22 - 4 x23 - 1 x24 - 3 x25 - 1 x26 - 2 x27 - 1 x28 - 1 x30 - 2 x31;
4
6 /* Variable bounds */
8 \times 5 - \times 22 + \times 32 < 100;
9 - x3 - x6 + x22 - x32 < -100;
10 x3 + x7- x23 + x33 < 500;
11 -x4 + x23 - x33 < -500;
12 x4 + x8 - x24 + x34 < 100;
13 - x9 + x24 - x34 < -100;
14 \times 6 + x13 - x25 + x35 < 400;
15 - x7 - x10 + x25 - x35 < -400;
16 x10 + x14 - x26 + x36 < 800;
17 -x8 - x11 + x26 - x36 < -800;
18 \times 12 - \times 27 + \times 37 < 90;
19 -x13 - x16 - x18 + x27 - x37 < -90;
20 x16 + x19 - x28 + x38 < 100;
21 -x14 - x17 + x28 - x38 < -100;
22 x18 - x30 + x40 < 500;
23 -x19 - x21 + x30 - x40 < -500;
24 x21 - x31 + x41 < 300;
25 -x20 + x31 - x41 < -300;
26
27 x1 - x2 + x9 + x11 + x15 < 0;
28 - x1 + x2 - x5 - x12 < 0;
29 - x15 + x29 - x39 < 0;
30 x17 + x20 - x29 + x39 < 0;
31
```

3. A matriz obtida na opção *matrix* do *LPSolve*:



Esta matriz é uma matriz incidência vértice-arco para a rede em análise em que cada coluna corresponde a um vértice e cada linha a um arco do grafo. Para além disso, em cada coluna apenas há dois elementos diferentes de zero, que são os valores dos vértices de origem e destino, 1 origem e -1 destino.

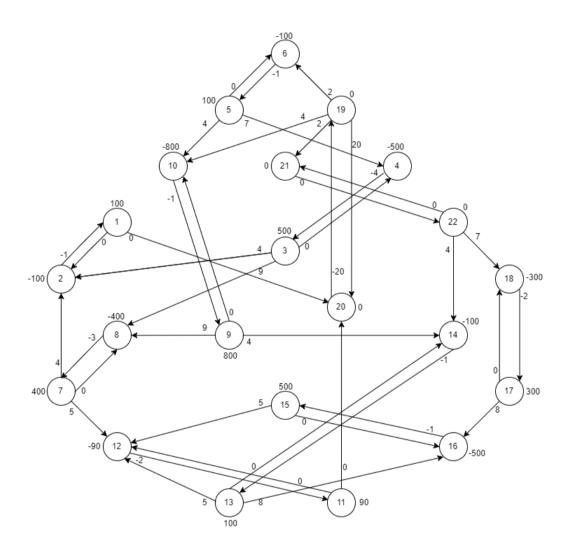
5. Output obtido pelo *LPSolve*:

Variables	result			
	380			
x1	0			
x2	190			
x3	0			
×4	100			
х6	100			
x7	100			
x8	90			
x9	190			
x10	0			
x11	0			
x13	0			
x14	90			
x15	0			
x16	0			
x17	0			
x18	90			
x19	90			
x20	0			
x21	0			
x22	0			
x23	0			
x24	90			
x25	0			
x26	0			
x27	0			
x28	0			
x30	0			
x31	0			
x5	100			

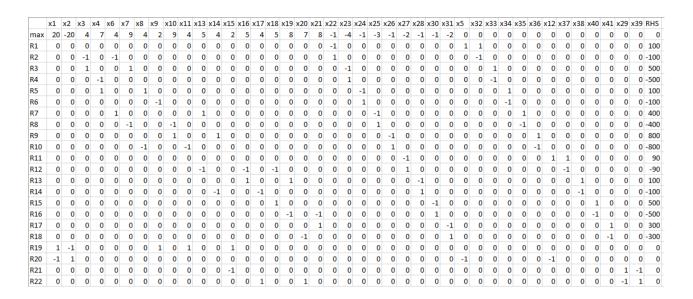
x32	0
x33	400
x34	0
x35	300
x36	710
x12	90
x37	0
x38	10
x40	410
x41	300
x29	0
x39	0

PARTE III

1. Para a construção do grafo, analisou-se a matriz produzida pelo modelo dual do modelo alternativo. Com base nas colunas que continha a informação dos arcos conseguiu-se obter a origem e o destino de cada um deles, o que levou a ser possível a construção do grafo. Para além disto, uma das linhas continha o custo de cada arco e os valores de oferta e procura de cada vértice.



2.



3. Input do Relax4:

```
22
                        11 12 0 1000
41
                        13 14 0
                                 1000
19 20 -20 1000
                        15 16 0 1000
20 19 20 1000
                        17 18 0 1000
3 2 -4 1000
                        21 22 0 1000
5 4 -7 1000
                        22 21 0 1000
7 2 -4 1000
                        100
3 8 -9 1000
                        -100
5 10 -4 1000
                        500
19 6 -2 1000
                        -500
9 8 -9 1000
                        100
19 10 -4 1000
                        -100
7 12 -5 1000
                        400
9 14 -4 1000
                        -400
19 21 -2 1000
                        800
13 12 -5 1000
                        -800
22 14 -4 1000
                        90
15 12 -5 1000
                        -90
13 16 -8 1000
                        100
22 18 -7 1000
17 16 -8 1000
                        -100
                        500
2 1 1 1000
4 3 4 1000
                        -500
6 5 1 1000
                        300
8 7 3 1000
                        -300
10 9 1 1000
                        0
12 11 2 1000
                        0
14 13 1 1000
                        0
16 15 1 1000
                        0
18 17 2 1000
1 20 0 1000
1 2 0 1000
3 4 0 1000
5 6 0 1000
7 8 0 1000
9 10 0 1000
11 20 0 1000
```

4. Output produzido pelo Relax4:

```
END OF READING
NUMBER OF NODES = 22, NUMBER OF ARCS = 41
CONSTRUCT LINKED LISTS FOR THE PROBLEM
CALLING RELAX4 TO SOLVE THE PROBLEM
**********
TOTAL SOLUTION TIME = 0. SECS.
TIME IN INITIALIZATION = 0. SECS.
  20 19 600.
  5 4 400.
  7 2
      100.
  3 8
      400.
  19 6 400.
  7 12
       300.
  19 21
        200.
  15 12
        200.
  22 18
17 16
        200.
        200.
  6 5 300.
  12 11 410.
  1 20 100.
  3 4 100.
  9 10 800.
  11 20
        500.
  13 14
        100.
  15 16
        300.
  17 18
        100.
  21 22
        200.
OPTIMAL COST = -380.
NUMBER OF AUCTION/SHORTEST PATH ITERATIONS = 68
NUMBER OF ITERATIONS = 26
NUMBER OF MULTINODE ITERATIONS = 3
NUMBER OF MULTINODE ASCENT STEPS =
NUMBER OF REGULAR AUGMENTATIONS =
**********
```

5. Como a solução ótima obtida nesta parte é igual à obtida na parte II e como na Parte II se comprovou a correção dessa solução, visto que esta é igual à obtida no primal, através do Teorema Forte da Dualidade, concluímos que a solução ótima da Parte II está correta e, por conseguinte, esta é também a solução ótima para o problema na Parte III.