

Métodos Determinísticos de Investigação Operacional

 ${
m MIEI}$ - $3^{
m o}$ and - $1^{
m o}$ semestre Universidade do Minho

Trabalho Prático Experimental III



André Ferreira A64296

 $\begin{array}{c} {\rm Tiago~Gomes} \\ {\rm A69853} \end{array}$

Sebastião Freitas A71074

Gonçalo Almeida A84610

Angélica Cunha A84398

Conteúdo

1	Introdução	3
	Modelação	4
	2.1 Formulação	6
	2.1.1 Restrições	6
	2.1.2 Função Objetivo	7
	2.2 Ficheiro de Input	8
	2.3 Output LPSolve	9
	2.4 Plano de Execução	10
3	Conclusão	11

Lista de Figuras

2.1	Grafo associado ao projeto	4
2.2	Diagrama de Gantt do projeto	5
2.3	Output LPSolve	9
2.4	Diagrama de Gantt do plano de execução	10

1. Introdução

O presente relatório irá abordar a elaboração do projeto desenvolvido no âmbito da unidade curricular de Modelos Determinísticos de Investigação Operacional. Neste trabalho prático é apresentado um problema em que se pretende aplicar o método do caminho crítico, o qual é aplicado a projetos que podem ser decompostos num conjunto de actividades, que se considera terem durações determinísticas, entre as quais existem relações de precedência. É-nos dado um projeto no qual a rede consiste num grafo em que cada nó é uma atividade deste.

No problema em análise, o caminho crítico corresponde às actividades 6, 7, 4, 2 e 3, com uma duração de 29 unidades de tempo, que é também o menor tempo necessário para completar a execução de todo o projecto. O objectivo do problema é decidir como devem ser reduzidas as durações das actividades, de modo a realizar o projecto na nova duração desejada, com um custo suplementar mínimo.

De modo a apresentar uma solução a este problema, procedemos a modelá-lo, de modo a poder descrevê-lo de um modo mais facilmente compreensível e objetivo, permitindo-nos seguidamente aplicar métodos de programação linear, com o auxílio de software, para encontrar uma solução ótima para o problema.

2. Modelação

De forma a respondermos às necessidades do enunciado proposto, começamos por realizar as alterações necessárias à rede, tendo em conta o número mecanográfico 84610, seguido da formulação do modelo para atingir o objectivo proposto do problema.

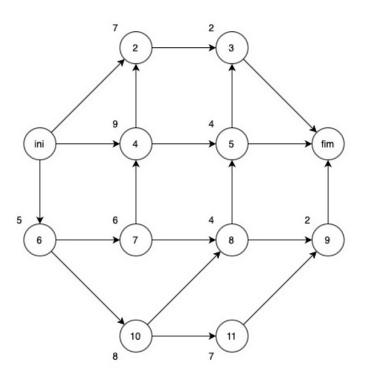


Figura 2.1: Grafo associado ao projeto

De seguida, foi realizado o diagrama de Gantt que resulta de resolver o modelo com as variáveis de decisão t_i , $\forall i$. Há que notar que cada linha representa a atividade indicada e, por exemplo, a primeira coluna corresponde ao intervalo de tempo entre 0 U.T. e 1 U.T..

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29
2																													
3																													
4																													
5																													
6																													
7																													
8																													
9																													
10																													
11																													
12																													

Figura 2.2: Diagrama de Gantt do projeto

2.1 Formulação

2.1.1 Restrições

A seguinte restrição indica que o tempo de execução do projeto deve reduzir, no mínimo, 3 U.T. em relação ao modelo original.

$$tf <= 26$$
:

Dado que t_i e d_i representam o tempo de início e duração da atividade i respetivamente, a função $t_i + d_i$ representa o tempo de conclusão da mesma. Foram definidas as variáveis ra_i e rb_i que representam, respetivamente, o valor da máxima redução de tempo a um custo c_1 e c_2 . As seguintes restrições visam garantir as relações de precedência entre atividades tendo em conta as reduções de tempo em cada arco.

O modelo destas restrições é o seguinte:

$$arco_{ij}: t_j \geq t_i + d_i - ra_i - rb_i$$

Assim sendo, temos as seguintes restrições:

```
arco i2: t2 >= ti + 0;
                                       arco 5f: t3 >= t5 + 4 - ra5 - rb5;
arco i4: t4 >= ti + 0;
                                       arco 67: t7 >= t6 + 5 - ra6 - rb6;
arco i6: t6 >= ti + 0;
                                       arco 610: t10 >= t6 + 5 - ra6 - rb6;
arco_23: t3 >= t2 + 7 - ra2 - rb2;
                                       arco 85: t5 >= t8 + 4 - ra8 - rb8;
arco 3f: tf >= t3 + 2 - ra3 - rb3;
                                       arco 89: t9 > = t8 + 4 - ra8 - rb8;
arco 42: t2 >= t4 + 9 - ra4 - rb4;
                                       arco 108: t8 > = t10 + 8 - ra10 - rb10;
arco 45: t5 >= t4 + 9 - ra4 - rb4;
                                       arco 1011: t11 >= t10 + 8 - ra10 - rb10;
arco 53: t3 >= t5 + 4 - ra5 - rb5;
                                       arco_{119}: t9 >= t11 + 7 - ra11 - rb11;
```

Para as reduções de tempo relativas às atividades 7 e 9, foram criadas 4 variáveis binárias que apresentam o valor 1 caso sejam realizadas e 0 caso contrário.

A associação das variáveis e as opções de redução é a seguinte:

- opcao1: A atividade 7 é realizada em 5 U.T. com um custo adicional de 300 U.M.;
- opcao2: A atividade 7 é realizada em 4 U.T. com um custo adicional de 1100 U.M.;
- opcao3: A atividade 9 é realizada em 1 U.T. com um custo adicional de 200 U.M.;
- opcao4: A atividade 9 é realizada em 0 U.T. com um custo adicional de 400 U.M..

Estas variáveis são multiplicadas pela diferença entre a duração original da atividade e a nova duração.

```
arco_74: t4 >= t7 + 6 - 1 opcao1 - 2 opcao2; arco_78: t8 >= t7 + 6 - 1 opcao1 - 2 opcao2; arco_9f: tf >= t9 + 2 - 1 opcao3 - 2 opcao4;
```

Como apenas pode ser realizada uma das opções, são necessárias as seguintes restrições:

$$opcao1 + opcao2 \le 1;$$

 $opcao3 + opcao4 \le 1;$

Por fim, as seguintes, restrições são referentes aos valores das máximas reduções de tempo dos custos c_1 e c_2 :

```
rb2 <= 1;
ra2 <= 3;
ra3 <= 0.5;
                rb3 <= 0.5;
ra4 <= 2;
                rb4 <= 1;
ra5 <= 0.5;
                rb5 <= 0.5;
ra6 <= 1;
                rb6 <= 1;
ra8 <= 0.5;
                rb8 <= 0.5;
ra10 \le 0.5;
                rb10 \le 0.5;
ra11 <= 1;
                rb11 <= 1;
```

2.1.2 Função Objetivo

A função objetivo deste problema visa minimizar o custo total da operação. Sendo que a soma dos custos normais das atividades é constante, esta não foi especificada na função. Deste modo, é apenas minimizada a soma dos custos adicionais relativos às reduções das durações das atividades.

```
min: 1000 \text{ ra}2 + 200 \text{ ra}3 + 800 \text{ ra}4 + 1600 \text{ ra}5 + 180 \text{ ra}6 + 200 \text{ ra}8 + 100 \text{ ra}10 + 600 \text{ ra}11 + 500 \text{ rb}2 + 100 \text{ rb}3 + 400 \text{ rb}4 + 800 \text{ rb}5 + 90 \text{ rb}6 + 100 \text{ rb}8 + 500 \text{ rb}10 + 300 \text{ rb}11 + 300 \text{ opcao}1 + 1100 \text{ opcao}2 + 200 \text{ opcao}3 + 400 \text{ opcao}4;
```

2.2 Ficheiro de Input

bin opcao1, opcao2, opcao3, opcao4;

```
min: 1000 \text{ ra} + 200 \text{ ra} + 800 \text{ ra} + 1600 \text{ ra} + 180 \text{ ra} + 200 \text{ ra} + 100 \text{ ra} + 600 \text{ ra} + 1 + 100 \text{ ra} + 100 \text
500 \text{ rb2} + 100 \text{ rb3} + 400 \text{ rb4} + 800 \text{ rb5} + 90 \text{ rb6} + 100 \text{ rb8} + 500 \text{ rb10} + 300 \text{ rb11} +
300 \text{ opcao} 1 + 1100 \text{ opcao} 2 + 200 \text{ opcao} 3 + 400 \text{ opcao} 4;
opcao1 + opcao2 \le 1;
opcao3 + opcao4 \le 1;
tf \le 26;
arco i2: t2 >= ti + 0;
arco_i4: t4 >= ti + 0;
arco_{i6}: t6 >= ti + 0;
arco 23: t3 >= t2 + 7 - ra2 - rb2;
arco_3f: tf >= t3 + 2 - ra3 - rb3;
arco 42: t2 >= t4 + 9 - ra4 - rb4;
arco 45: t5 >= t4 + 9 - ra4 - rb4;
arco 53: t3 >= t5 + 4 - ra5 - rb5;
arco_5f: t3 >= t5 + 4 - ra5 - rb5;
arco_67: t7 >= t6 + 5 - ra6 - rb6;
arco 610: t10 >= t6 + 5 - ra6 - rb6;
arco 85: t5 >= t8 + 4 - ra8 - rb8;
arco 89: t9 > = t8 + 4 - ra8 - rb8;
arco_108: t8 >= t10 + 8 - ra10 - rb10;
arco _1011: t11 >= t10 + 8 - ra10 - rb10;
arco_119: t9 >= t11 + 7 - ra11 - rb11;
arco_{74}: t4 >= t7 + 6 - 1 opcao1 - 2 opcao2;
arco_{78}: t8 > = t7 + 6 - 1 opcao1 - 2 opcao2;
arco_9f: tf >= t9 + 2 - 1 opcao3 - 2 opcao4;
ra2 <= 3;
ra3 <= 0.5;
ra4 <= 2;
ra5 <= 0.5;
ra6 <= 1;
ra8 <= 0.5;
ra10 \le 0.5;
ra11 <= 1;
rb2 <= 1;
rb3 \le 0.5;
rb4 <= 1;
rb5 \le 0.5;
rb6 <= 1;
rb8 \le 0.5;
rb10 \le 0.5;
rb11 <= 1;
```

$2.3 \quad Output \ LPS olve$

Value of objective fu	ınction: 420.00000000
Actual values of the	variables:
ra2	0
ra3	0.5
ra4	0
ra5	Ö
ra6	1
ra8	0
ra10	0
ra11	0
rb2	0
rb3	0.5
rb4	0
rb5	0
rb6	1
rb8	0
rb10	0
rb11	0
opcao1	0
opcao2	0
opcao3	0
opcao4	0
tf	26
t2	18
ti	0
t4	9
t6	0
t3	25
t5	18
t7	3
t10	3
t8	11
t9	18
t11	11

 $\textbf{Figura 2.3:} \ \textit{Output LPSolve}$

Analisando o resultado obtido, observa-se que, no total, são aplicadas as reduções da duração das atividades 3 e 6, sendo estas de 1 e 2 U.T. respetivamente. Tendo em conta os custos destas reduções de duração é possível validar o custo total obtido.

$$200 * 0.5 + 100 * 0.5 + 1 * 180 + 1 * 90 = 420$$

2.4 Plano de Execução

Conforme o output obtido pelo LPSolve e o grafo associado ao projeto, foi desenvolvido o seguinte diagrama de Gantt representativo do plano de execução. Há que notar que cada linha representa a atividade indicada e, por exemplo, a primeira coluna corresponde ao intervalo de tempo entre 0 U.T. e 1 U.T..

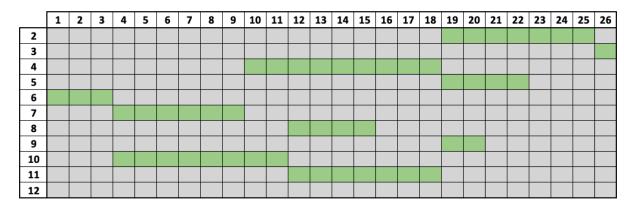


Figura 2.4: Diagrama de Gantt do plano de execução

É possível confirmar que o tempo deste plano é de 26 U.M., tal como é pedido no enunciado.

3. Conclusão

Para a resolução deste problema de investigação operacional, começamos por modular o problema para o poder tratar e resolver com auxílio de software com tal propósito. Em particular, utilizamos o LPSolve, como nos era proposto, na tentativa de obter uma solução ótima para este problema.

Este trabalho ajudou-nos a resolver mais um tipo de problema de programação linear, e permitiu-nos melhorar as nossas capacidades de traduzir problemas concretos em modelações apropriadas que permitam a sua resolução, de um modo mais fácil e perceptível.