# Modelos Determinísticos de Investigação Operacional Universidade do Minho

# RELATÓRIO

Incêndios Florestais

## Questão 1

## **Modelo Primal**

#### Parâmetros:

n - número de nodos na rede

 $c_{ij}$  – tempo de propagação entre os nodos ij,  $\forall$  i, j  $\in$  [1,...,n]

o – nodo de origem

#### Variáveis de decisão:

 $x_{ij}$  — número de caminhos que passam no arco entre i e j ; i, j  $\in [1, ..., n]$ 

## Função objetivo:

$$Min Z = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} x_{ij} \times c_{ij}$$

# Sujeito a:

a) 
$$\sum_{i=1}^{n} x_{0i} = n - 1$$

b) 
$$\sum_{i=1}^{n} x_{ij} = \sum_{i=1}^{n} x_{ji} - 1$$
,  $j \in [1, ..., n]$ 

$$c) \ \mathbf{x_{ij}} \geq \mathbf{0}, \ \forall \ \mathbf{i,j} \in [1,...,n]$$

**Função Objetivo:** o objetivo é minimizar a soma dos custos dos arcos que ligam os nodos.

#### Restrições:

- a) O número de caminhos a partir da origem é n-1 (precisa de chegar a todos os nodos exceto origem).
- b) O número de caminhos que chegam até ao nodo j é igual ao número de caminhos que saem do nodo j mais um, uma vez que um dos caminhos definidos é até j.
- c) Todos os caminhos são maiores ou iguais a 0.

## **Modelo Dual**

#### Parâmetros:

n - número de nodos na rede

 $c_{ii}$  – tempo de propagação entre os nodos ij,  $\forall$  i, j  $\in$  [1,...,n]

o – nodo de origem

#### Variáveis de decisão:

 $t_i$  — instante de tempo em que o fogo chega ao nodo i, i  $\in [1..n]$ 

## Função objetivo:

$$\operatorname{Max} Z = \sum_{i=1}^{n} t_i$$

## Sujeito a:

$$a) t_0 = 0$$

$$b) t_j - t_i \le c_{ij,} \ \forall \ i,j \in [1,..,n]$$

$$c$$
) t<sub>i</sub> ≥ 0,  $\forall$  i ∈ [1,...,n]

**Função Objetivo:** o objetivo é maximizar os instantes de tempo em que o fogo chega a cada um dos nodos.

## Restrições:

- a) O instante de tempo em que o fogo atinge o nodo inicial é zero
- b) A diferença temporal entre a chegada do fogo ao nodo j a partir do nodo i é menor ou igual ao tempo de propagação entre os nodos i e j. Assim, como a função objetivo é de maximização, será escolhido o tempo mais curto de propagação até um dado nodo a partir de todos os nodos com caminhos para o dado nodo.
- c) O instante de tempo em que o fogo chega a determinado nodo é maior ou igual a zero.

## Solução do problema para a instância

Resolvendo a instância sugerida, o valor da solução obtida é de 1880 tanto no modelo dual como no modelo primal. Para além disso, é possível verificar na árvore de caminhos mais curtos que de facto as soluções são equivalentes.

## Solução do Primal

0 0_
0 1
4 0_
1 1
0 0
2 0
0 0
0 0
0 0
0 0
0 0
0 0
0 0
0 0

## Solução do Dual

J							L
_	0	4	8	12	14	16	20
	10	14	16	19	21	24	27
_	20	24	26	28	30	34	36
_	30	32	36	38	40	44	46
	41	41	45	47	51	54	57
	52	52	54	58	60	62	65
	61	63	64	68	70	72	74

# Questão 2

**Nota:** Assume-se que a célula a proteger é conhecida, tal como a célula de ignição. Assume-se também que está protegida se o instante de chegada é posterior à constante g. Caso a célula a proteger não fosse conhecida, a função objetivo alterar-se ia para *maxmin* dos tempos de chegada do fogo a cada nodo. No entanto, não foi essa a nossa interpretação do enunciado mas fica aqui registada a outra possível interpretação dada à questão.

#### Parâmetros:

n - número de nodos na rede

 $c_{ii}$  – tempo de propagação entre os nodos ij,  $\forall$   $i \in [1,...,n]$ ,  $\forall$   $j \in \{1,...,n\}$ 

Δ - constante de retardamento

g - constante que define se a célula está protegida

b – número de recursos disponíveis

o – nodo de origem

p – nodo a proteger

#### Variáveis de decisão:

$$x_i \left\{ \begin{array}{cc} 1 & \text{se \'e colocado um recurso no nodo i,} & i \in [1,..,n] \\ & 0 & \textit{caso contr\'ario} \end{array} \right.$$

 $t_i$  — instante de tempo de chegada do fogo ao nodo i,  $i \in [1,...,n]$ 

## Função objetivo:

$$Max Z = t_p$$

### Sujeito a:

- a)  $t_0 = 0$
- b)  $t_p \ge g$
- c)  $\sum_{i=1}^{n} x_i \leq b$
- d)  $t_i t_i \le c_{ij} + \Delta x_i$ ;  $\forall i \in [1,..,n]$ ;  $\forall j \in \{1,..,n\}$
- e)  $t_i \ge 0$ ;  $\forall i \in [1,...,n]$ ;
- f)  $x_i \in \{0,1\}$

Função Objetivo: o objetivo é maximizar o instante de chegada do fogo à célula protegida

#### Restrições:

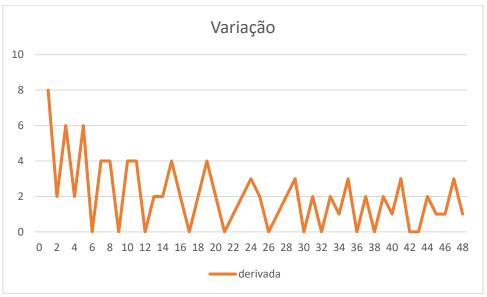
- d) O instante de tempo em que o fogo chega à origem é 0
- e) O instante de tempo em que o fogo chega à célula a ser protegida tem de ser superior à constante que indica que a célula está protegida
- f) A soma dos recursos usados tem de ser inferior ou igual aos recursos disponíveis
- g) A diferença temporal entre o instante de chegada do fogo a uma célula e uma adjacente é igual ao menor tempo de propagação entre a célula e as suas adjacentes, tendo em consideração a possibilidade de as adjacentes estarem protegidas e assim alterarem o tempo de propagação.
- h) O instante de tempo em que o fogo chega a cada célula é superior ou igual a 0
- i) Um recurso é ou não colocado (variável binária)

#### Resolução no OPL (ver fogos2.xlsx)

Devem ser colocados recursos nas células (1,1), (1,2), (1,3), (2,1), (2,2), (3,1), (7,6), (6,7).

O fogo atingirá a célula a proteger passados 106 instantes de tempo.





Dado que o fogo precisa de se propagar para sudeste, e não o pode fazer na diagonal, é natural que os aumentos mais significativos sejam a cada 2 novos recursos, já que colocando um recurso a sul ou este, apenas faz com que o fogo escolha uma outra direção com valor similar anteriormente. Para além disso, é evidente que a adição de mais um recurso até aos 19 recursos é a que mais impacto tem na proteção da célula.

# Questão 3

**Nota:** Assume-se que em cada cenário apenas pode ocorrer uma ignição, isto é, havendo ignição num nodo tal que t = 0, mais nenhum nodo pode ter t = 0 com a ignição definida no primeiro nó.

### Parâmetros:

n - número de nodos na rede

 $c_{ij}$  – tempo de propagação entre os nodos ij,  $\forall$   $i \in [1,..,n]$ ,  $\forall$   $j \in \{1,..,n\}$ 

Δ - constante de retardamento

d – duração do fogo

b - número de recursos disponíveis

p – probabilidade de ignição no nodo i,  $\forall$  i  $\in$  [1,...,n]

#### Variáveis de decisão:

$$x_i \begin{cases} 1 & \text{se \'e colocado um recurso no nodo i, } i \in [1,..,n] \\ & 0 & caso & contr\'ario \end{cases}$$

 $t_{ij}$  — instante de tempo em que o nodo i arde após ignição em j,  $i \in [1,...,n]$ ,  $j \in [1,...,n]$ 

$$b_{ij}$$
  $\left\{ egin{align*} 1 & \text{se nodo i arde d instantes após ignição em j, i} \in [1, \dots, n], j \in [1, \dots, n] \\ & 0 & \textit{caso contrário} \end{array} \right.$ 

#### Função objetivo:

Min Z = 
$$\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} p_{j} * b_{ij}$$

## Sujeito a:

a) 
$$t_{ii} = 0, i \in [1,...,n]$$

b) 
$$\sum_{i=1}^{n} x_i \leq b$$

c) 
$$t_{jk} - t_{ik} \le c_{ij} + \Delta x_i$$
;  $\forall i \in [1,..,n]$ ;  $\forall j \in \{1,..,n\}, \forall k \in \{1,..,n\}$ 

d) 
$$t_{ij} \ge 0$$
;  $\forall i \in [1,...,n], \forall j \in [1,...,n]$ ;

e) 
$$t_{ij} \ge d(1 - b_{ij}); \forall i \in [1,..,n], \forall j \in [1,..,n];$$

f) 
$$b_{ii} \in \{0,1\}; \forall i \in [1,..,n], \forall j \in [1,..,n];$$

g) 
$$x_i \in \{0,1\}, \forall i \in [1,...,n], \forall j \in [1,...,n];$$

**Função Objetivo:** o objetivo é minimizar o nº de células ardidas, tendo associado o peso da probabilidade de isso acontecer

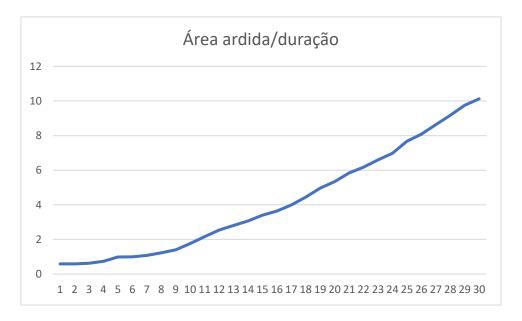
#### Restrições:

- a) O instante de tempo em que o fogo chega ao nodo que deu origem à ignição, é sempre
   0.
- b) A soma dos recursos usados tem de ser inferior ou igual aos recursos disponíveis.
- c) A diferença temporal entre o instante de chegada do fogo a uma célula e uma adjacente é igual ao menor tempo de propagação entre a célula e as suas adjacentes, tendo em consideração a possibilidade de as adjacentes estarem protegidas e assim alterarem o tempo de propagação. Esta restrição aplica-se a cada uma das possíveis ignições.
- d) O instante de tempo em que o fogo chega a cada célula é superior ou igual a 0
- e) Se o instante de chegada do fogo a um nó for superior a d, então a célula não arde d instantes após a ignição ( $b_{ij} = 0$ ). Se o instante de chegada do fogo for inferior a d, então a célula arde.
- f) b é uma variável binária.
- g) x é uma variável binária.

## Resolução no OPL (ver fogos3.xlsx)

Devem ser colocados recursos nas células (3,1), (2,2), (2,3), (2,4), (2,5), (3,6), (4,2), (5,3).

O valor esperado de área ardida será de 2.538 nodos.



É possível verificar que à medida que a duração aumenta, a área ardida parece aumentar não linearmente, mas sim exponencialmente, o que faz sentido, uma vez que quanto maior a duração, maior a área ardida e consequentemente maior a frente de fogo ativa que se pode espalhar para mais nodos. Ainda assim, na resolução do modelo para durações superiores a 30, o software demorava mais de 1 minuto a resolver, pelo que se considerou dispensável a inserção de mais valores para efeitos de análise.