Exploração de Minas em Céu Aberto

TRABALHO REALIZADO POR:

João Figueiredo Martins Peixe dos Santos
Francisco Alves Andrade
Luís Filipe Cruz Sobral
Paulo Silva Sousa
Meriem Khammassi



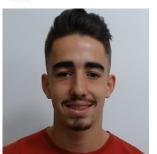
A89520 João Santos



A89474 Luís Sobral



A85829 Meriem Khammassi



A89465 Paulo Sousa



A89513 Francisco Andrade

PROJETO MDIO 2020/2021 UNIVERSIDADE DO MINHO

Conteúdo

1	Problema	1
2	Objetivo	1
3	Adaptação dos dados ao grupo	1
4	Rede do Problema de Fluxo Máximo	2
5	Ficheiro Input	3
6	Ficheiro Output	4
7	7.1 Validação do Modelo	5 7 7 8
8	Conclusão	g

1 Problema

O problema que pretendemos solucionar é uma versão simplificada do problema de exploração de minas em céu aberto. Assim, vamos ter um corte da mina segundo uma certa direção, que corresponde a um quadriculado bidimensional. Para se criar este quadriculado é feita uma estimativa dos recurso existentes no subsolo, sendo assim, possível fazer uma prospeção dos minérios existentes.

Para extrair um bloco, devido a várias restrições, como por exemplo, segurança ou estabilidade do terreno, é necessário extrair três blocos no nível de profundidade acima (o que está imediatamente acima e os dois que lhe estão adjacentes). Alem disso, não é possível escavar abaixo do nível indicado no quadro (nível 5).

2 Objetivo

O objetivo usar software de optimização de redes para determinar os blocos que devem ser extraídos de uma mina a ceú aberto para maximizar o lucro, sendo que cada bloco corresponde a um vértice.

3 Adaptação dos dados ao grupo

Sendo que o nosso número de aluno mais alto é A89520, os nossos quadros com o valore de inventário de cada minério em cada bloco, o lucro do minério e o número do vértice são os seguintes:

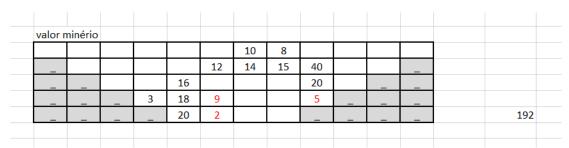


Figura 1 - Quadro com o valor de cada minério

	lucro =	valor r	minério	- custo)								
1	-1	-1	-1	-1	-1	-1	9	7	-1	-1	-1	-1	
2	_	-2	-2	-2	-2	10	12	13	38	-2	-2	- 1	
3	_	-	-3	-3	13	-3	-3	-3	17	-3	ı	1	
4	_	_	_	-1	14	5	-4	-4	1	-	1	-	
5	_		- 1		15	-3	-5	-5	-	_		- 1	92

Figura 2 - Quadro com o lucro de cada minério

30 31 32 33 34 35 36 37 38 39 40 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 _ 11 12 13 14 15 16 17 18 _ _ _ _ 5 6 7 8 9 10 _ _ _ _ _ 1 2 3 4 _ _ _ _ _ _ _ _ _												
30 31 32 33 34 35 36 37 38 39 40 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 _ _ 11 12 13 14 15 16 17 18 _ _ _ _ 5 6 7 8 9 10 _ _ _	númor	o do vá	rtico									
19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 _ _ 11 12 13 14 15 16 17 18 _ _ _ _ 5 6 7 8 9 10 _ _ _	numer	o do ve	ruce									
_ 11 12 13 14 15 16 17 18	29	30	31	32	33	34	35	36	37	38	39	40
5 6 7 8 9 10	_	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	_
	_	-	11	12	13	14	15	16	17	18	I	_
1 2 3 4	_	ı	ı	5	6	7	8	9	10	ı	ı	-
	_	-	ı	ı	1	2	3	4	ı	ı	ı	_

Figura 3 - Quadro com o número de cada vértice

4 Rede do Problema de Fluxo Máximo

Nesta secção apresentamos o grafo correspondente à rede relativa ao problema de escavação de uma mina a céu aberto.

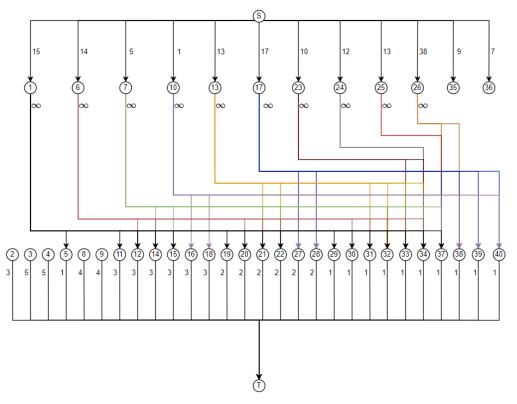
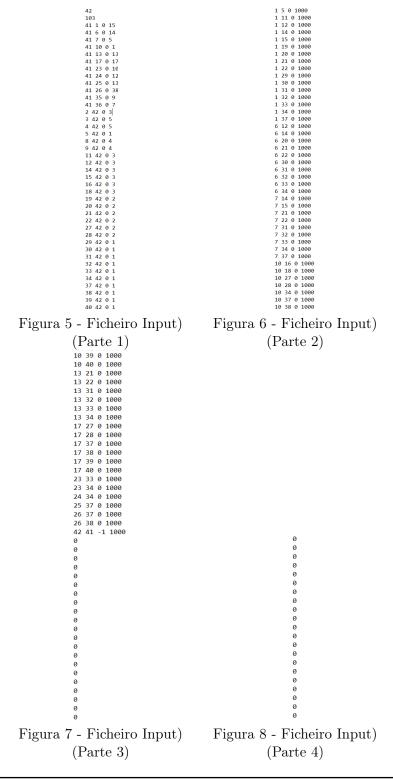


Figura 4 - Grafo não otimizado

5 Ficheiro Input

No ficheiro input do software utilizado para obter a solução ótima introduzimos os dados presentes na figura seguinte, onde as primeiras duas linhas representam o número de vértices e o número de arestas. As seguintes linhas representam as ligações entre os vértices do grafo da rede. Nessas linhas a primeira coluna é referente ao vértice origem, a segunda ao vértice destino, a terceira ao custo da ligação e a quarta à capacidade. A última linha com quatro colunas corresponde a ligação de retorno. As linhas seguintes representam as ofertas e as procuras, no entanto devido à inexistência destas são representadas por 0.



6 Ficheiro Output

(Parte 1)

No ficheiro output estão representadas as ligações pertencentes à solução ótima, as novas capacidades associadas a essas ligações, o custo ótimo, entre outros. A primeira coluna representa o vértice origem da ligação, a segunda coluna o vértice destino e a terceira a nova capacidade.

Através da análise deste ficheiro output, verificamos que o custo ótimo seria 36.

```
NUMBER OF NODES = 42, NUMBER OF ARCS = 103
CONSTRUCT LINKED LISTS FOR THE PROBLEM
CALLING RELAX4 TO SOLVE THE PROBLEM
TOTAL SOLUTION TIME = 0. SECS.
TIME IN INITIALIZATION = 0. SECS.
                                              15 1.
 41 1 8.
                                              1 11 3.
 41 6 6.
                                              1 15
 41 7 5.
                                              1 19
 41 10 1.
                                              1 29
 41 13
                                              6 12 3.
 41 17 6.
                                              6 20
 41 23 2.
                                              6 30
 41 25 1.
                                              7 14
 41 26 1.
                                              7 15
 5 42 1.
                                              10 16 1.
 11 42 3.
                                              13 21
 12 42 3.
                                              13 22
 14 42
        3.
                                              13 31
 15 42
        з.
                                              13 32
                                                     1.
 16 42 1.
                                              17 27
  19 42 2.
                                              17 28
                                                     2.
  20 42
        2.
                                              17 39
  21 42
                                              17 40 1.
 22 42 2.
                                              23 33
  27 42 2.
                                              23 34 1.
  28 42 2.
                                              25 37 1.
  29 42
                                              26 38 1.
 30 42 1.
                                              42 41 36.
  31 42 1.
                                            OPTIMAL COST = -36.
  32 42 1.
                                            NUMBER OF AUCTION/SHORTEST PATH ITERATIONS = 53
  33 42
        1.
                                            NUMBER OF ITERATIONS = 92
  34 42 1.
                                            NUMBER OF MULTINODE ITERATIONS = 9
 37 42 1.
                                            NUMBER OF MULTINODE ASCENT STEPS = 2
  38 42 1.
                                            NUMBER OF REGULAR AUGMENTATIONS = 14
  39 42
        1.
 40 42
        1.
 Figura 9 - Ficheiro Output
                                             Figura 10 - Ficheiro Output
```

(Parte 2)

7 Interpretação da Solução Ótima e Planeamento de Escavação da Mina

A solução ótima gerada pelo software está representada nas figuras 11 e 12, onde os vértices cujos valores de entrada e saída eram nulos estão representado através do fluxo 0 (figura 11) ou preenchimento da célula a branco (figura 12).

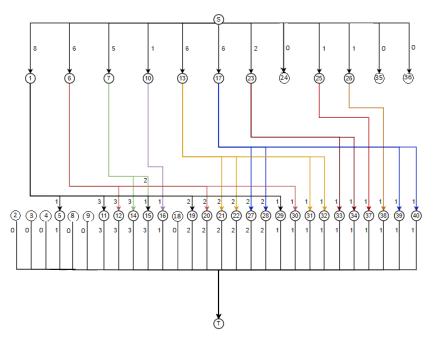


Figura 11 - Grafo otimizado

29	30	31	32	33	34	35	36	37	38	39	40
	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	1
_	_	11	12	13	14	15	16	17	18	_	_
_	-	1	5	6	7	8	9	10	ı	_	-
_	-	ı	ı	1	2	3	4	_	ı		-

Figura 12 - Solução Ótima gerada

No entanto, ao observar a tabela da solução ótima verificamos que o vértice 10 seria inalcançável, uma vez que o bloco 18 não pertence à solução ótima, ou seja, não seria escavado. Como a escavação do bloco 18 não seria suportada pelo bloco 10, a integração deste último bloco no plano de escavação seria impossível. Como tal, decidimos removê-lo do planeamento.

Ao remover o bloco 10 do plano, resolvemos retirar também do plano os blocos desnecessários pertencentes ao cone de escavação do bloco 10, isto é, os blocos que apenas trouxessem prejuízo e que não seriam necessários para escavar outros blocos localizados em níveis inferiores. Assim, removemos os blocos 16, 28 e 40 do plano de escavação da mina. Noutra vertente da análise à solução ótima gerada pelo software, verificamos que os blocos 24, 35 e 36 não estavam presentes no plano de escavação da mina. No entanto, pertencem ao cone de desbaste de vários blocos presentes no plano. Como se tratam de blocos cujo valor do minério supera o custo de operação, tomámos a iniciativa de acrescentá-los ao plano de escavação.

Obtivemos desta forma o plano de escavação da mina representado na tabela seguinte, onde os blocos com preenchimento verde transitam do primeiro plano para o formulado por nós, os blocos com preenchimento vermelho são os removidos e o blocos com preenchimento azul os adicionados ao plano.

núme	ro do v	értice									
29	30	31	32	33	34	35	36	37	38	39	40
_	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	_
_	ı	11	12	13	14	15	16	17	18	ı	_
_	_	-	5	6	7	8	9	10	_	_	_
	- 1			1	2	3	4				_

Figura 13 - Plano de Escavação da mina

Proveito - Novo Plano
$$\rightarrow 15 + 14 + 5 + 13 + 17 + 10 + 12 + 13 + 38 + 9 + 7 = 153$$

Custo - Novo Plano
$$\rightarrow \mid 9 \times (-1) + 5 \times (-2) + 4 \times (-3) + 1 \times (-4) \mid = 35$$

Lucro - Novo Plano
$$\rightarrow 153 - 35 = 118$$

Desta forma, verificamos que o custo do plano de escavação da mina por nós formulado garante um custo menor que o apresentado pelo software, ou seja, o custo ótimo do software (36) é um custo virtual e o custo ótimo do nosso plano de escavação é o custo real.

7.1 Validação do Modelo

7.1.1 Verificação da Conservação de Fluxo

Nodo	Fluxo Entrada = Fluxo Saída	Resultado	Valor Lógico
1	8 = 1 + 3 + 1 + 2 + 1	8 = 8	Verdadeiro
2	0 = 0	0 = 0	Verdadeiro
3	0 = 0	0 = 0	Verdadeiro
4	0 = 0	0 = 0	Verdadeiro
5	1 = 1	1 = 1	Verdadeiro
6	6 = 3 + 2 + 1	6 = 6	Verdadeiro
7	5 = 3 + 2	5 = 5	Verdadeiro
8	0 = 0	0 = 0	Verdadeiro
9	0 = 0	0 = 0	Verdadeiro
10	1 = 1	1 = 1	Verdadeiro
11	3=3	3 = 3	Verdadeiro
12	3=3	3 = 3	Verdadeiro
13	6 = 2 + 2 + 1 + 1	6 = 6	Verdadeiro
14	3 = 3	3 = 3	Verdadeiro
15	1 + 2 = 3	3 = 3	Verdadeiro
16	1 = 1	1 = 1	Verdadeiro
17	6 = 2 + 2 + 1 + 1	6 = 6	Verdadeiro
18	0 = 0	0 = 0	Verdadeiro
19	2=2	2 = 2	Verdadeiro
20	2=2	2 = 2	Verdadeiro
21	2=2	2 = 2	Verdadeiro
22	2=2	2 = 2	Verdadeiro
23	2 = 1 + 1	2 = 2	Verdadeiro
24	0 = 0	0 = 0	Verdadeiro
25	1 = 1	1 = 1	Verdadeiro
26	1 = 1	1 = 1	Verdadeiro
27	2=2	2=2	Verdadeiro
28	2=2	2=2	Verdadeiro
29	1 = 1	1 = 1	Verdadeiro
30	1 = 1	1 = 1	Verdadeiro
31	1 = 1	1 = 1	Verdadeiro
32	1 = 1	1 = 1	Verdadeiro
33	1 = 1	1 = 1	Verdadeiro
34	1 = 1	1 = 1	Verdadeiro
35	0 = 0	0 = 0	Verdadeiro
36	0 = 0	0 = 0	Verdadeiro
37	1 = 1	1 = 1	Verdadeiro
38	1 = 1	1 = 1	Verdadeiro
39	1 = 1	1 = 1	Verdadeiro
40	1 = 1	1 = 1	Verdadeiro

Tabela 1: Verificação da conservação de fluxo

$7.1.2\quad {\rm Verificação~das~Restriç\~oes~de~Capacidade}$

Nodo	Capacidade (Ótima <= Original)	Valor lógico
1	8<=15	Verdadeiro
2	0<=3	Verdadeiro
3	0<=5	Verdadeiro
4	0<=5	Verdadeiro
5	1<=1	Verdadeiro
6	6<=14	Verdadeiro
7	5<=5	Verdadeiro
8	0<=4	Verdadeiro
9	0<=4	Verdadeiro
10	1<=1	Verdadeiro
11	3<=3	Verdadeiro
12	3<=3	Verdadeiro
13	6<=13	Verdadeiro
14	3<=3	Verdadeiro
15	3<=3	Verdadeiro
16	1<=3	Verdadeiro
17	6<=17	Verdadeiro
18	0<=3	Verdadeiro
19	2<=2	Verdadeiro
20	2 < =2	Verdadeiro
21	2 < = 2	Verdadeiro
22	2 < = 2	Verdadeiro
23	2<=10	Verdadeiro
24	0<=12	Verdadeiro
25	1<=13	Verdadeiro
26	1<=38	Verdadeiro
27	2 < =2	Verdadeiro
28	2 < = 2	Verdadeiro
29	1<=1	Verdadeiro
30	1<=1	Verdadeiro
31	1<=1	Verdadeiro
32	1<=1	Verdadeiro
33	1<=1	Verdadeiro
34	1<=1	Verdadeiro
35	0<=9	Verdadeiro
36	0<=7	Verdadeiro
37	1<=1	Verdadeiro
38	1<=1	Verdadeiro
39	1<=1	Verdadeiro
40	1<=1	Verdadeiro

Tabela 2: Verificação das Restrições de Capacidade

8 Conclusão

Face ao cenário proposto pelo enunciado, tivemos como objetivo encontrar as soluções adequadas que permitam maximizar o lucro usando um software de optimização de redes para determinar os blocos que devem ser extraídos de uma mina a ceú aberto.

Assim, neste trabalho prático foi-nos possível aprofundar e consolidar o nosso conhecimento acerca dos temas abordados na Unidade Curricular de Modelos Determinísticos de Investigação Operacional identificados neste relatório.