

Algorytmy optymalizacji dyskretnej

Laboratorium 2

Łukasz Machnik nr 268456

Zadanie 1

Opis modelu

1. Dane

- a. Koszty paliwa w poszczególnych firmach dla poszczególnych lotnisk:

	Firma 1	Firma 2	Firma 3
Lotnisko 1	10	7	8
Lotnisko 2	10	11	14
Lotnisko 3	9	12	4
Lotnisko 4	11	13	9

Potraktujmy to jako funkcję dwóch zmiennych: $c(l, f)$

gdzie l = numer lotniska, f = numer firmy:

$c(1, 1) = 10$, $c(1, 2) = 7$, $c(1, 3) = 8$, $c(2, 1) = 10$, $c(2, 2) = 11$, ...

- b. Maksymalna liczba paliwa jaką może dostarczyć dana firma [galony]:

Firma 1	Firma 2	Firma 3
275 000	550 000	660 000

- c. Liczba paliwa potrzebna na każdym z lotnisk [galony]:

Lotnisko 1	Lotnisko 2	Lotnisko 3	Lotnisko 4
110 000	220 000	330 000	440 000

2. Zmienne decyzyjne (nieujemne liczby rzeczywiste)

- a. L_1F_1 = ilość paliwa dostarczonego na lotnisko 1 przez firmę 1
- b. L_1F_2 = ilość paliwa dostarczonego na lotnisko 1 przez firmę 2
- c. L_1F_3 = ilość paliwa dostarczonego na lotnisko 1 przez firmę 3
- d. L_2F_1 = ilość paliwa dostarczonego na lotnisko 2 przez firmę 1
- e. L_2F_2 = ilość paliwa dostarczonego na lotnisko 2 przez firmę 2
- f. ...
- g. L_iF_j = ilość paliwa dostarczonego na lotnisko i przez firmę j

3. Ograniczenia

- a. Wymagana ilość paliwa na każdym z lotnisk [galony]:

- i. $\sum_{i=1}^3 L_1F_i = 110\,000$
- ii. $\sum_{i=1}^3 L_2F_i = 220\,000$
- iii. $\sum_{i=1}^3 L_3F_i = 330\,000$
- iv. $\sum_{i=1}^3 L_4F_i = 440\,000$

- b. Maksymalna ilość paliwa którą może dostarczyć każda firma [galony]:

- i. $\sum_{i=1}^4 L_iF_1 \leq 275\,000$
- ii. $\sum_{i=1}^4 L_iF_2 \leq 550\,000$
- iii. $\sum_{i=1}^4 L_iF_3 \leq 660\,000$

4. Funkcja celu

- a. $\min \sum_{l=1}^4 \sum_{f=1}^3 L_lF_f * c(l, f)$

Wyniki

Minimalny koszt dostaw paliwa na wszystkie lotniska: 8 525 000

Optymalny rozkład zmiennych decyzyjnych:

	Firma 1	Firma 2	Firma 3
Lotnisko 1	0	110 000	0
Lotnisko 2	165 000	55 000	0
Lotnisko 3	0	0	330 000
Lotnisko 4	110 000	0	330 000
SUMA	275 000	165 000	660 000

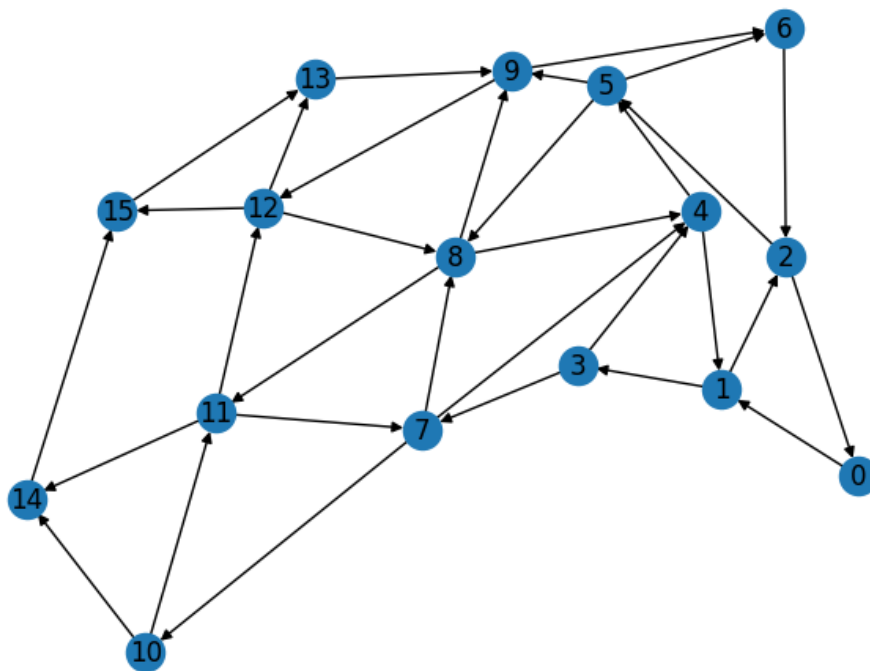
Wszystkie firmy dostarczają jakąś część paliwa. Jak widać firmy 1 i 3 osiągnęły swój limit dostaw.

Zadanie 2

Opis modelu

1. Dane

- a. Dany jest graf skierowany $G=(N, A)$ o $n=16$ wierzchołkach i $m=32$ krawędziach:



- b. Ograniczenie górne na czas przejścia: $T=30$
c. Dla każdej krawędzi są dane: koszt i czas przejścia – $c(i)$ oraz $t(i)$:

(0, 1)	c=1	t=6
(1, 2)	c=2	t=5
(1, 3)	c=3	t=4
(2, 0)	c=4	t=3
(2, 5)	c=5	t=2
(3, 7)	c=6	t=1
(3, 4)	c=1	t=6
(4, 1)	c=2	t=5
(4, 5)	c=3	t=4
(5, 6)	c=4	t=3
(5, 8)	c=5	t=2
(5, 9)	c=6	t=1
(6, 2)	c=1	t=6
(7, 4)	c=2	t=5
(7, 8)	c=3	t=4
(7, 10)	c=4	t=3
(8, 4)	c=5	t=2
(8, 9)	c=6	t=1
(8, 11)	c=1	t=6
(9, 6)	c=2	t=5
(9, 12)	c=3	t=4
(10, 11)	c=4	t=3
(10, 14)	c=5	t=2
(11, 7)	c=6	t=1
(11, 12)	c=1	t=6
(11, 14)	c=2	t=5
(12, 8)	c=3	t=4
(12, 13)	c=4	t=3
(12, 15)	c=5	t=2
(13, 9)	c=6	t=1
(14, 15)	c=1	t=6
(15, 13)	c=2	t=5

2. Zmienne decyzyjne

- a. X_i = zmienna binarna określająca czy wybieramy daną ścieżkę

3. Ograniczenia

- a. $\sum_{i=1}^m X_i * t(i) \leq T$
b. dla $b(i) = \sum_{j \in A: j=(i,a)} X_j - \sum_{j \in A: j=(a,i)} X_j$
c. $(\forall i \in \{2, 3, \dots, n-1\})(b(i) = 0)$
d. $b(1) = 1$
e. $b(n) = -1$

4. Funkcja celu

- a. $\min \sum_{i=1}^m X_i * c(i)$

Wyniki

Dla tych danych wybrano ścieżkę 0->1->2->5->9->12->15. Osiągając koszt = 22.

W badanym przypadku nic się nie zmieniło po usunięciu ograniczenia na całkowitoliczbowość oraz ograniczenia maksymalnego czasu.

Zadanie 3

Opis modelu

1. Dane

- a. Minimalna liczba radiowozów dla każdej dzielnicy i zmiany [minR(d, z)]:

	Zmiana 1	Zmiana 2	Zmiana 3
Dzielnica 1	2	4	3
Dzielnica 2	3	6	5
Dzielnica 3	5	7	6

- b. Maksymalna liczba radiowozów dla każdej dzielnicy i zmiany $[\max R(d, z)]$:

	Zmiana 1	Zmiana 2	Zmiana 3
Dzielnica 1	3	7	5
Dzielnica 2	5	7	10
Dzielnica 3	8	12	10

- c. Minimalna łączna liczba radiowozów na każdej zmianie $[z(n)]$:

Zmiana 1	Zmiana 2	Zmiana 3
10	20	18

- d. Minimalna łączna liczba radiowozów w każdej dzielnicy $[d(n)]$:

Dzielnica 1	Dzielnica 2	Dzielnica 3
10	14	13

2. Zmienne decyzyjne

- a. X_{ij} = Liczba radiowozów przydzielonych do dzielnicy i na zmianie j

3. Ograniczenia

- a. $(\forall (i, j) \in \{1, 2, 3\}^2) (\min R(i, j) \leq X_{ij} \leq \max R(i, j))$

- b. $(\forall i \in \{1, 2, 3\}) (\sum_{j=1}^3 X_{ij} \geq z(i))$

- c. $(\forall j \in \{1, 2, 3\}) (\sum_{i=1}^3 X_{ij} \geq d(i))$

4. Funkcja celu

- a. $\min \sum_{i=1}^3 \sum_{j=1}^3 X_{ij}$

Wyniki

Minimalna liczba radiowozów potrzebna do spełnienia wszystkich wymagań to 48:

	Zmiana 1	Zmiana 2	Zmiana 3	Suma
Dzielnica 1	2	5	3	10
Dzielnica 2	3	7	9	19
Dzielnica 3	5	8	6	19
Suma	10	20	18	

Zadanie 4

Opis modelu

1. Dane

- a. Wymiary terenu $m \times n$: $m=8, n=8$

- b. Rozmieszczenie kontenerów: $C_{ij} = 1 \Leftrightarrow$ na kwadracie (i, j) znajduje się kontener, 0 w p.p. (założyłem że jest 8 kontenerów):

0	0	0	0	0	1	1	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	1	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	1	1
1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	1	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0

- c. Zasięg widzenia kamery: $k=2$

2. Zmienne decyzyjne

- $X_{ij} = 1 \Leftrightarrow$ na kwadracie (i, j) znajduje się kamera
- $X_{ij} = 0 \Leftrightarrow$ na kwadracie (i, j) nie znajduje się kamera

3. Ograniczenia

- $(\forall (i, j) \in \{1..m\} \times \{1..n\})(X_{ij} * C_{ij} = 0)$
- $(\forall (i, j) \in \{1..m\} \times \{1..n\} : C_{ij} = 1)(\sum_{\max(i-k, 1)}^{\min(i+k, m)} X_{ij} + \sum_{\max(j-k, 1)}^{\min(j+k, n)} X_{ij} \geq 1)$

4. Funkcja celu

- $\min \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n X_{ij}$

Wyniki

Minimalna liczba kamer potrzebna do monitorowania wszystkich kontenerów wynosi 8. Poniżej 'X' oznaczono kontenery a 'C' kamery:

				C	X	X	
				X			
		X			C	X	X
X							
		C		X			
C							

Zadanie 5

Opis modelu

1. Dane

- Czas produkcji jednostki [kilograma] towaru na danej maszynie [w minutach] $t(i, j)$:

	Maszyna 1	Maszyna 2	Maszyna 3
Produkt 1	5	10	6
Produkt 2	3	6	4
Produkt 3	4	5	3
Produkt 4	4	2	1

- Maksymalny tygodniowy popyt na dany towar [kg] $p(i)$:

Produkt 1	Produkt 2	Produkt 3	Produkt 4
400	100	150	500

- Cena sprzedaży kilograma towaru [\$/kg]:

Produkt 1	Produkt 2	Produkt 3	Produkt 4
9	7	6	5

- Koszt materiałów za kilogram danego towaru [\$/kg]:

Produkt 1	Produkt 2	Produkt 3	Produkt 4
4	1	1	1

- Z tego można wyliczyć zysk za sprzedaż kilograma towaru (nie uwzględniający kosztów obsługi maszyn) [\$/kg] $e(i)$:

Produkt 1	Produkt 2	Produkt 3	Produkt 4
5	6	5	4

- Koszt pracy maszyny [\$/h] $c(i)$:

Maszyna 1	Maszyna 2	Maszyna 3
-----------	-----------	-----------

2	2	3
---	---	---

g. Czas dostępności maszyn w tygodniu: $T = 60$ [h] = 3600 [min]

2. Zmienne decyzyjne

a. X_i = ilość wytworzonego produktu i [kg]

3. Ograniczenia

a. $(\forall i \in \{1, 2, 3, 4\})(X_i \leq p(i))$

b. $(\forall j \in \{1, 2, 3\})(\sum_{i=1}^4 X_i * t(i, j) \leq T)$

4. Funkcja celu

a. $\max \sum_{i=1}^4 X_i * e(i) - \sum_{j=1}^3 \sum_{i=1}^4 X_i * t(i, j) * \frac{c(j)}{60}$

Wyniki

Maksymalny możliwy do uzyskania zysk wynosi 3632,50 \$. W tym celu należy produkować następujące ilości towarów:

Produkt 1	Produkt 2	Produkt 3	Produkt 4
125	100	150	500

Jak widać wszystkie produkty są wytwarzane – produkty 2, 3 i 4 osiągnęły swój limit popytu.