

Metody optymalizacji L1

Gabriel Budziński
254609

May 1, 2023

1 Zadanie 1

1.1 Opis Modelu

w - wektor szerokości desek, d - wektor zapotrzebowań, p - macierz podziałów postaci $\mathbb{N}^{|w| \times k}$, gdzie $k \in \mathbb{N}$.

1.1.1 Zmienne decyzyjne

Zmienne decyzyjne mają postać wektora x spełniającego nierówność $x \geq \mathbf{0}$ o długości odpowiadającej liczbie możliwych cięć deski.

1.1.2 Ograniczenia

W modelu występuje tylko jeden typ ograniczeń:

$$(\forall i \in [|w|]) (x \cdot p_{*i} \geq d_i)$$

gdzie \cdot to iloczyn skalarny

1.1.3 Funkcja celu

W zadanym problemie staramy się minimalizować odpady z cięcia, co sprowadza się do minimalizacji zużycia standardowych desek, a w takim razie funkcja celu, którą minimalizujemy ma postać

$$\sum_{i=1}^k x_i$$

1.2 Wyniki i interpretacja

Optymalnym rozwiązaniem jest

liczba sztuk	liczba desek szerokości 7	liczba desek szerokości 5	liczba desek szerokości 3
37	2	1	1
28	1	3	0
9	1	0	5

co daje odpowiednio 111,121 oraz 82 deski zadanych szerokości, a odpad wyniósł 18 cali.

2 Zadanie 2

2.1 Opis Modelu

n - liczba zadań, p - wektor czasów wykonania zadań $\in \mathbb{R}^n$, r - wektor czasów gotowości zadania $\in \mathbb{R}^n$, w - wektor wag zadań $\in \mathbb{R}^n$, M - duża liczba (np. $M > \sum_{i=1}^n p_i$)

2.1.1 Zmienne decyzyjne

- c - wektor czasów zakończenia zadań $\in \mathbb{R}^n$

2.1.2 Ograniczenia

- spełnienie warunków gotowości

$$(\forall i \in [n]) (c_i - p_i \geq r_i)$$

- wymuszenie rozłączności zadań na tej samej maszynie

$$(\forall i, j \in [n]) (i < j \implies c_i \leq c_j - p_j + M(1 - y_{ij}))$$

$$(\forall i, j \in [n]) (i < j \implies c_j \leq c_i - p_i + My_{ij})$$

2.1.3 Funkcja celu

Funkcja celu, którą minimalizujemy to

$$\sum_{i=1}^n c_i w_i$$

2.2 Wyniki i interpretacja

Dla przykładowych danych $n = 3, p = (2, 3, 2), w = (1, 1, 5), r = (2, 3, 5)$ program zwrócił rozwiązanie postaci

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
			1		3		2		

3 Zadanie 3

3.1 Opis Modelu

n - liczba zadań, m - liczba maszyn, p - wektor czasów wykonania zadań $\in \mathbb{R}^n$, r - macierz relacji poprzedzania $\in \{0, 1\}^{n \times n}$, M - duża liczba (np. $M > \sum_{i=1}^n p_i$)

3.1.1 Zmienne decyzyjne

- s - wektor czasów rozpoczęcia zadań $\in \mathbb{R}^n$
- c - wektor numerów maszyn, na których wykonano dane zadanie $\in [m]^n$
- y - binarna macierz pomocnicza do wymuszania rozłączności zadań na danej maszynie $\in \{0, 1\}^{n \times n}$
- x - binarna macierz pomocnicza do sprawdzania, czy zadania są wykonywane na tej samej maszynie $\in \{0, 1\}^{n \times n \times 3}$
- C - ograniczenie górne czasów zakończenia zadań $\in \mathbb{R}$

3.1.2 Ograniczenia

- ustawienie wartości x

$$(\forall i, j \in [n]) (i < j \implies Lx_{ij1} + bx_{ij2} + (b + \delta)x_{ij3} \leq c[i] - c[j] \leq (b - \delta)x_{ij1} + bx_{ij2} + Ux_{ij3})$$

gdzie $L = -m, U = m, \delta = 0.1, b = 0$

$$(\forall i, j \in [n]) \left(\sum_{k \in \{1,2,3\}} x_{i,j,k} = 1 \right)$$

- wymuszenie rozłączności zadań na tej samej maszynie

$$(\forall i, j \in [n]) (i < j \implies s_i + M(y_{ij} + (1 - x_{ij2})) \geq s_j + p_j)$$

$$(\forall i, j \in [n]) (i < j \implies s_j + M((1 - y_{ij}) + (1 - x_{ij2})) \geq s_i + p_i)$$

- wymuszenie zadanego poprzedzania

$$(\forall i, j \in [n]) (i < jr_{ij} = 1 \implies s_i + p_i \leq s_j)$$

- ustawienie C jako ograniczenia górnego na czas zakończenia

$$(\forall i \in [n]) (C \geq s_i + p_i)$$

3.1.3 Funkcja celu

Funkcja celu przyjmuje wartość C , które staramy się zminimalizować.

3.2 Wyniki i interpretacja

Po optymalizacji model odpowiada rozwiązaniu,

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
M1	3		5	8					
M2	2				6				
M3	1		4	7				9	

które spełnia zadane założenia i ma wartość funkcji celu $C_{max} = 9$.

4 Zadanie 4

4.1 Opis Modelu

4.1.1 Zmienne decyzyjne

4.1.2 Ograniczenia

4.1.3 Funkcja celu

4.2 Wyniki i interpretacja