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 $x \ge 0$ o długości odpowiadającej liczbie możliwych cięć deski.

1.1.2 Ograniczenia

W modelu występuje tylko jeden typ ograniczeń:

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

gdzie · 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

$$(\forall iin[n]) (c_i - p_i \geqslant r_i)$$

• wymuszenie rozłączności zadań na tej samej maszynie

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

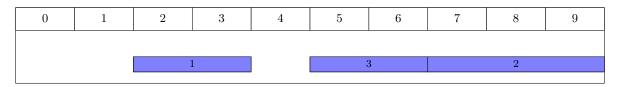
2.1.3 Funkcja celu

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



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 zdanie $\in [m]^n$
- 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

 $\bullet\,$ ustawienie wartości x

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

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

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

• wymuszenie zadanego poprzedzania

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

 \bullet ustawienie C jako ograniczenia górnego na czas zakończenia

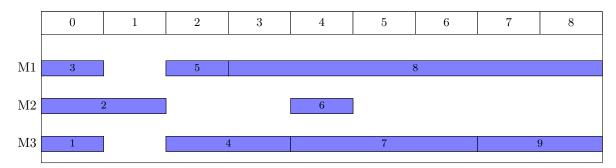
$$(\forall i \in [n]) (C \geqslant s_i + p_i)$$

3.1.3 Funkcja celu

Funkcja celu przyjmuje wartość C, które staramy się zminimalizować.

3.2 Wyniki i interpretacja

Po optymalizacji model odpowiada rozwiązaniu,



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