Математически модел

Да определим променливата x_j като датата (измерена в дни от началната дата) за започване на поръчката j. Задачата има два типа ограничения:

- 1. ограничения, които гарантират, че никои две поръчки няма да се изпълняват едновременно;
- 2. ограничения за срока на предаване на поръчките.

Най-напред да разгледаме първия тип ограничения. Две поръчки i и j, чието време за изпълнение е p_i и p_j съответно, няма да се изпълняват едновременно, ако

- или $x_i \ge x_i + p_i$,
- или $x_i \ge x_j + p_j$

в зависимост от това дали изпълнението на поръчка i предшества изпълнението на поръчка j или обратното.

Тъй като всички добре построени математически модели имат *съвместими ограничения*, ще се опитаме да преобразуваме ограниченията от тип *или–или*, като въведем нова двоична променлива

$$y_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{ако поръчка } i \text{ предшества поръчка } j, \\ 0, & \text{ако поръчка } j \text{ предшества поръчка } i. \end{cases}$$

При достатъчно голямо M ограничение от типа u.nu-u.nu се преобразува в следните две съвместими ограничения

$$My_{ij} + (x_i - x_j) \ge p_j$$
 if $M(1 - y_{ij}) + (x_j - x_i) \ge p_i$.

Посоченото преобразование гарантира, че само едно от двете ограничения може да бъде активно (да се изпълнява като равенство) в произволен момент от времето. Ако $y_{ij}=0$, първото ограничение е активно, а второто — излишно (тъй като лявата му страна ще съдържа величината M, която е много поголяма от p_i). Ако $y_{ij}=1$, първото ограничение е излишно, а второто — активно.

Да разгледаме сега ограниченията за сроковете за предаване на поръчките. При дадена дата d_j за предаване на поръчка j да въведем свободна променлива s_j . Тогава съответното ограничение приема вида

$$x_j + p_j + s_j = d_j.$$

Ако $s_j \geq 0$, то поръчката се предава в срок, а ако $s_j < 0$, компанията плаща глоби, свързани с просрочването на поръчката. Като използваме стандартната смяна

$$s_j = s_j^+ - s_j^-, \quad s_j^+, s_j^- \ge 0,$$

преобразуваме ограничението във вида

$$x_j + s_i^+ - s_i^- = d_j - p_j$$
.

Глобата за просрочените поръчки е пропорционална на s_j^- . Окончателно математическият модел на дадената задача е

$$\min z = 19s_1^- + 12s_2^- + 34s_3^-$$

при ограничения

$$x_{1} - x_{2} + My_{12} \ge 20,$$

$$-x_{1} + x_{2} - My_{12} \ge 5 - M,$$

$$x_{1} - x_{3} + My_{13} \ge 15,$$

$$-x_{1} + x_{3} - My_{13} \ge 5 - M,$$

$$x_{2} - x_{3} + My_{23} \ge 15,$$

$$-x_{2} + x_{3} - My_{23} \ge 20 - M,$$

$$x_{1} + s_{1}^{+} - s_{1}^{-} = 25 - 5,$$

$$x_{2} + s_{2}^{+} - s_{2}^{-} = 22 - 20,$$

$$x_{3} + s_{3}^{+} - s_{3}^{-} = 35 - 15,$$

$$x_{1}, x_{2}, x_{3}, s_{1}^{+}, s_{1}^{-}, s_{2}^{+}, s_{2}^{-}, s_{3}^{+}, s_{3}^{-} \ge 0,$$

$$y_{12}, y_{13}, y_{23} \in \{0, 1\}.$$

Двоичните променливи y_{12} , y_{13} и y_{23} са въведени за преобразуване на ограниченията от тип *или–или* в съвместими ограничения. Получената задача е смесено целочислена задача на линейното оптимиране.

За да решим задачата, избираме M = 100 — число, което е по-голямо от сумата на времената за изпълнение и на трите поръчки.

Оптималното решение е $x_1 = 20$, $x_2 = 0$ и $x_3 = 25$. Следователно оптималният ред за изпълнение на поръчките е $2 \to 1 \to 3$. В съответствие с това оптимално решение поръчка 2 се изпълнява за време 0+20=20, поръчка 1-3 време 20+5=25 и поръчка 3 за 25+15=40 дни. Тогава просрочването на поръчка 3 е 40-35=5 дни, за което глобата е $5 \times 34=170$ лв.