Zadanie 1
Parametry problemu:
- macierz czasów realizacji p zadań,
- m maszyn,
- czas realizacji zadania zależy od maszyny (tzn. realizacja zadania j na maszynie o numerze 1 trwa 3 jednostki czasu, na maszynie o numerze 2 trwa 5 jednostek czasu itp.),
- ograniczenia czasowe realizacji zadań na maszynach (tzn. maszyna o numerze 1 nie może pracować dłużej niż k jednostek czasu), ograniczenia czasowe realizacji zadań (tzn. zadanie musi zakończyć przed terminem v; np. zadanie musi zakończyć się przed czternastą jednostką czasu przetwarzania na dowolnej maszynie),
- $p \in \mathbb{N}_+, m \in \mathbb{N}_+, k \in \mathbb{N}_+$.

Problem: Należy zminimalizować czas pracy najdłużej przetwarzającej maszyny przy jednoczesnym zachowaniu wymaganych ograniczeń czasowych realizacji zadań na maszynach.

Zadanie 2
Parametry problemu:
- wektor L zawierający współrzędne lokalizacji, w których można umieszczać obiekty,
- zbiór K zawierający współrzędne lokalizacji punktów referencyjnych,
- liczba obiektów do rozmieszczenia równa p, wektor kosztów wyboru lokalizacji w L (wybór jednej lokalizacji wiąże się z poniesieniem kosztu c),
- maksymalna kwota v, którą można wydać na wybrane lokalizacje,
- $c \in \mathbb{N}_+, v \in \mathbb{N}_+$.

Problem: Należy wybrać lokalizacje ze zbioru L w taki sposób, aby suma odległości pomiędzy każdą wybraną lokalizacją dla obiektu a najbliżej położonym punktem referencyjnym była jak najmniejsza przy jednoczesnym uwzględnieniu maksymalnej kwoty v.

Zadanie 3
Parametry problemu:
- zbiór liczb całkowitych Z,
- zbiór n plecaków, gdzie każdy plecak ma pojemność $p_1, p_2, \dots, p_n$,
- zbiór n mnożników wartości $m_1, m_2, \dots, m_n$ (tzn. liczba ze zbioru Z umieszczona w plecaku o pojemności p_1 jest mnożona razy m_1; mnożnik mniejsza objętość plecaka),
- $p_i \in \mathbb{N}_+, m_i \in \mathbb{N}_+$.

Problem: Należy zminimalizować sumę liczb, które nie zostały umieszczone w plecakach.