Zadanie 2-4. Musimy wykonać n zadań, a wykonanie każdego z nich zajmuje czas t_i oraz m jednakowych maszyn, na których planujemy ich wykonanie. Zadań nie można rozdzielać pomiędzy maszyny. Dla danego planu, niech A_j będzie zbiorem zadań przypisanych do maszyny j, a $T_j = \sum_{i \in A_j} t_i$ będzie czasem pracy maszyny j. Naszym celem jest znalezienie takiego przypisania zadań do maszyn, aby zminimalizować ramy czasowe wykonania planu, tj. $T = \max_{1 \leqslant j \leqslant m} T_j$.

Algotym zachłanny polega na posortowaniu zadań tak, aby $t_1 \ge t_2 \ge \ldots \ge t_n$ i iteracyjnym przypisaniu następnego zadania do maszyny z najmniejszym czasem pracy.

Algorytm 1 Zachłanny algorytm planowania

```
Require: n, (t_1, t_2, \dots, t_n), \overline{m}
Ensure: T = \max_{1 \le i \le m} T_i
  SORT(t_1,\ldots,t_n)
                                                              ▶ posortuj nierosnaco czasy zadań
  for j \leftarrow 1, \ldots, m do
       A_i \leftarrow \emptyset
                                                      ⊳ maszyny nie mają przypisanych zadań
       T_i \leftarrow 0
                                                                  ⊳ maszyny nie mają obciążenia
   end for
   for i \leftarrow 1, \ldots, n do
       j \leftarrow \text{IMIN}(T_1, \dots, T_m) > znajdź maszynę z najmniejszym czasem pracy
       A_j \leftarrow A_j \cup \{i\}
                                                                    ▶ przypisz jej bieżące zadanie
       T_i \leftarrow T_i + t_i
                                                        ⊳ zaktualizuj czas pracy j-tej maszyny
   end for
   T \leftarrow \text{MAX}(T_1, \dots, T_m)
                                                                            \triangleright znajdź maxymalne T_i
```

Procedura SORT porządkuje (dowolnym efektywnym algorytmem) niemalejąco tablicę. Funkcja IMIN znajduje index najmniejszego elementu tablicy. Funkcja MAX zwraca największy element tablicy.

Niech T^* oznacza optymalne ramy czasowe wykonania planu. Udowodnij, że rozwiązanie T zwracane przez algorytm zachłanny spełnia

$$T \leqslant 2T^*$$
.

Wskazówka: Skorzystaj z następujących oczywistych faktów:

$$T^* \geqslant \max_{1 \leqslant i \leqslant n} t_i,$$
$$T^* \geqslant \frac{1}{m} \sum_{i=1}^n t_i.$$