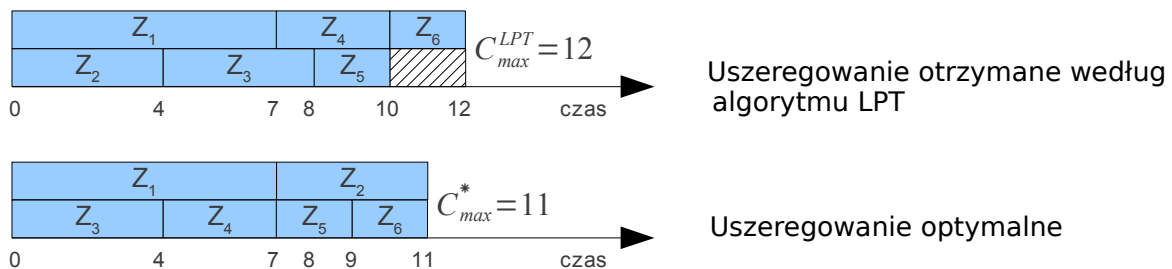


# Algorytm LPT

## minimalizacja długości uszeregowania dla procesorów identycznych zadania niezależne, niepodzielne

Algorytm LPT przydziela aktualnie wolny procesor do najdłuższego zadania.

Przykład zastosowania algorytmu LPT dla  $m = 2, n = 6, S \tau = [7, 4, 4, 3, 2, 2]$



Udowodniono, że dla zbioru zadań niezależnych stosunek długości uszeregowania otrzymanego za pomocą algorytmu LPT do długości odpowiedniego uszeregowania optymalnego spełnia

nierówność: 
$$\frac{C_{max}^{LPT}}{C_{max}^*} \leq \frac{4}{3} - \frac{1}{3m}$$

Wynika stąd, że dla dużej liczby procesorów stosunek ten wzrasta osiągając w granicy wartość  $4/3$ . jednakże średnia długość algorytmu LPT jest znacznie lepsza.