

1 Problem statement

1.1 Verze 1

Vstupem je:

- Množina primárních procesorů $\mathcal{P} = (P_1, \dots, P_n)$.
- Množina koprocessorů $\mathcal{G} = (G_1, \dots, G_n)$.
- Množina úloh $\mathcal{T} = (T_1, \dots, T_n)$.
- Hodnota MF .

Každý procesor $P \in \mathcal{P}$ a koprocessor $G \in \mathcal{G}$ je charakterizován počtem výpočetních jednotek $u(P)$, resp. $u(G)$.

Každá úloha $T \in \mathcal{T}$ je charakterizována:

- Délkou $l(T)$.
- Přiřazením $p : T \mapsto P, P \in \mathcal{P}$, které udává primární procesor, na kterém musí být úloha vykonána.
- Přiřazením $g : T \mapsto G, G \in \mathcal{G}$, které udává koprocessor, na kterém musí být úloha vykonána.

Výstupem je množina rozvrhových oken $\mathcal{W} = (W_1, \dots, W_n)$. Každé rozvrhové okno $W \in \mathcal{W}$ je charakterizováno délkou $k(W)$.

Cílem je rozhodnout, zdali existuje přiřazení $s : T \mapsto W, W \in \mathcal{W}$ pro všechny $T \in \mathcal{T}$ za následujících podmínek:

- $k(W) \geq \frac{\max(l(T))}{0.6}, T \in \mathcal{T}$
- $\sum_{W \in \mathcal{W}} k(W) \leq MF$
- $PocetUlohNaPveW \leq u(P), \forall P \in \mathcal{P}$
- $PocetUlohNaGveW \leq u(G), \forall G \in \mathcal{G}$