

❖ Ukázali jsme, že problém zastavení TS je částečně rozhodnutelný a tedy jazyk HP rekurzivně vyčíslitelný. Z věty 8.6 pak plyne, že **komplement problému zastavení není ani částečně rozhodnutelný** a jazyk $\text{co-}HP = \{ \langle M \rangle \# \langle w \rangle \mid M \text{ nezastaví při } w \}$ je příkladem jazyka, jenž není ani rekurzivně vyčíslitelný.