



Minimální kostra := minimální souvislý podgraf na všech vrcholech

Necht' nejlehčí hrana $e \in T$ kostry má cyklus C v grafu G .

Pak platí, že existuje hrana $g \in C$, $g \notin T$, $h(g) < h(e)$, pak lze nahradit hrana e v kostrě za g a kostra má menší obsah než e .