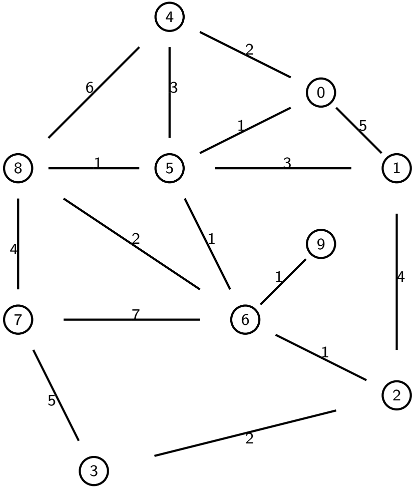
Elementární řez, řezové lemma

text pro studenty učitelství na FP TUL

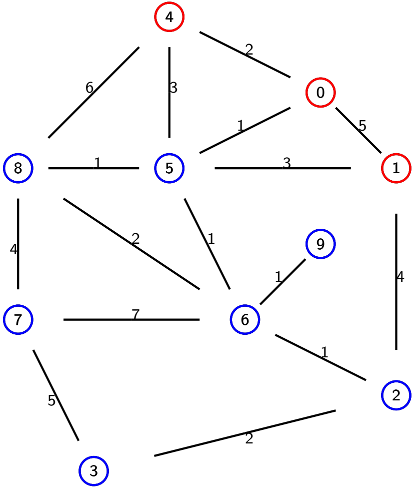
Martina Šimůnková

5. května 2023

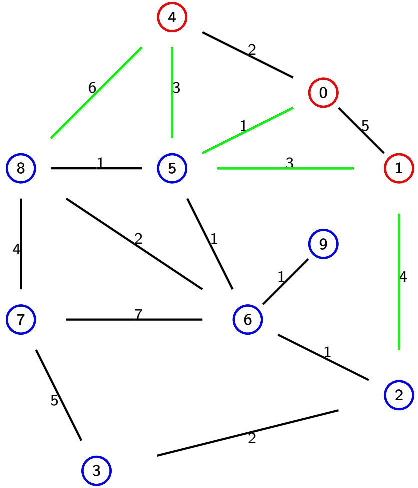
Vysvětlíme, co je elementární řez grafu. Vrcholy grafu rozdělíme do dvou skupin A, B. Množinu hran, které mají jeden koncový vrchol v A a druhý v B nazýváme elementárním řezem.



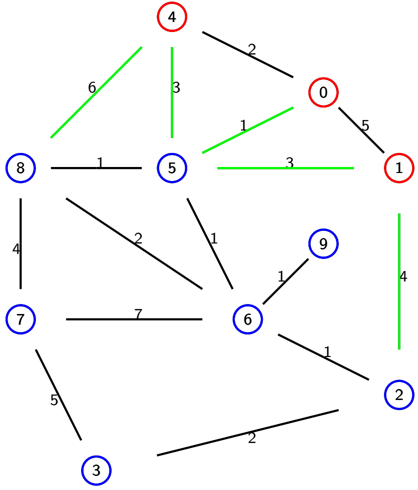
Vysvětlíme, co je elementární řez grafu. Vrcholy grafu rozdělíme do dvou skupin A, B. Množinu hran, které mají jeden koncový vrchol v A a druhý v B nazýváme elementárním řezem.



Vysvětlíme, co je elementární řez grafu. Vrcholy grafu rozdělíme do dvou skupin A, B. Množinu hran, které mají jeden koncový vrchol v A a druhý v B nazýváme elementárním řezem.



Vysvětlíme, co je elementární řez grafu. Vrcholy grafu rozdělíme do dvou skupin *A*, *B*. Množinu hran, které mají jeden koncový vrchol v *A* a druhý v *B* nazýváme elementárním řezem.



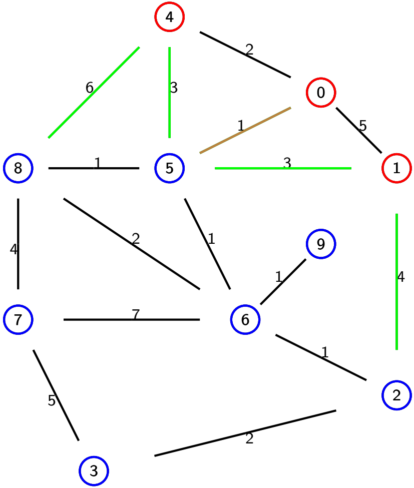
Řezové lemma: každá minimální kostra obsahuje z každého elementárního řezu „nejlehčí“ hranu.

Pokud je „nejlehčích“ hran víc, pak minimální kostra obsahuje alespoň jednu z nich.

Pro Jarníkův a Borůvkův algoritmus na hledání minimální kostry je podstatné, že je možné přidat kteroukoliv z nich.

Důkaz řezového lemmatu naleznete v Průvodci labyrintem algoritmů.

Vysvětlíme, co je elementární řez grafu. Vrcholy grafu rozdělíme do dvou skupin A, B. Množinu hran, které mají jeden koncový vrchol v A a druhý v B nazýváme elementárním řezem.



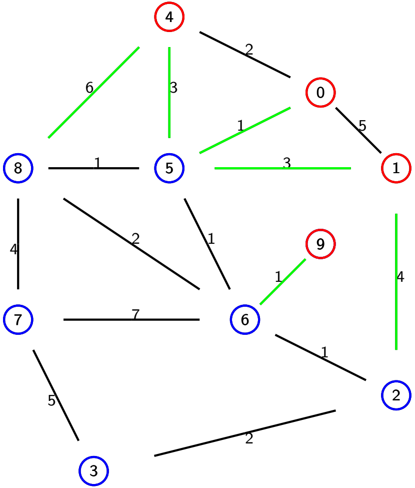
Řezové lemma: každá minimální kostra obsahuje z každého elementárního řezu „nejlehčí“ hranu.

Pokud je „nejlehčích“ hran víc, pak minimální kostra obsahuje alespoň jednu z nich.

Pro Jarníkův a Borůvkův algoritmus na hledání minimální kostry je podstatné, že je možné přidat kteroukoliv z nich.

Důkaz řezového lemmatu naleznete v Průvodci labyrintem algoritmů.

Vysvětlíme, co je elementární řez grafu. Vrcholy grafu rozdělíme do dvou skupin *A*, *B*. Množinu hran, které mají jeden koncový vrchol v *A* a druhý v *B* nazýváme elementárním řezem.



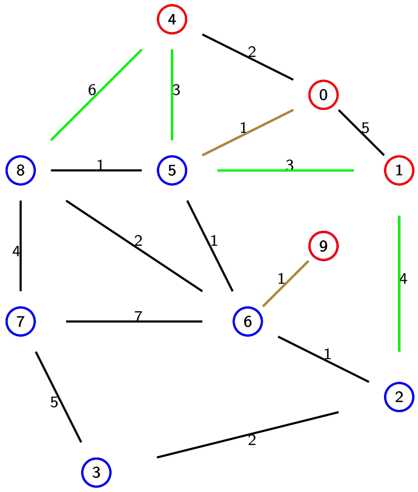
Řezové lemma: každá minimální kostra obsahuje z každého elementárního řezu „nejlehčí“ hranu.

Pokud je „nejlehčích“ hran víc, pak minimální kostra obsahuje alespoň jednu z nich.

Pro Jarníkův a Borůvkův algoritmus na hledání minimální kostry je podstatné, že je možné přidat kteroukoliv z nich.

Důkaz řezového lemmatu naleznete v Průvodci labyrintem algoritmů.

Vysvětlíme, co je elementární řez grafu. Vrcholy grafu rozdělíme do dvou skupin *A*, *B*. Množinu hran, které mají jeden koncový vrchol v *A* a druhý v *B* nazýváme elementárním řezem.



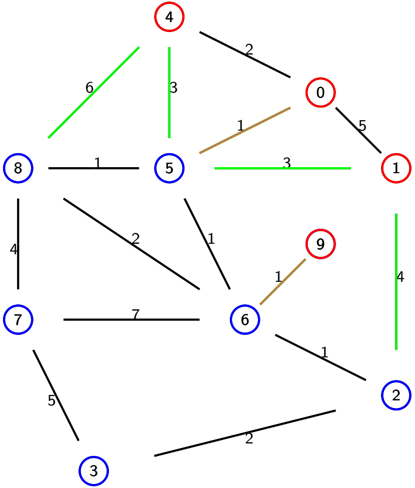
Řezové lemma: každá minimální kostra obsahuje z každého elementárního řezu „nejlehčí“ hranu.

Pokud je „nejlehčích“ hran víc, pak minimální kostra obsahuje alespoň jednu z nich.

Pro Jarníkův a Borůvkův algoritmus na hledání minimální kostry je podstatné, že je možné přidat kteroukoliv z nich.

Důkaz řezového lemmatu naleznete v Průvodci labyrintem algoritmů.

Vysvětlíme, co je elementární řez grafu. Vrcholy grafu rozdělíme do dvou skupin *A*, *B*. Množinu hran, které mají jeden koncový vrchol v *A* a druhý v *B* nazýváme elementárním řezem.



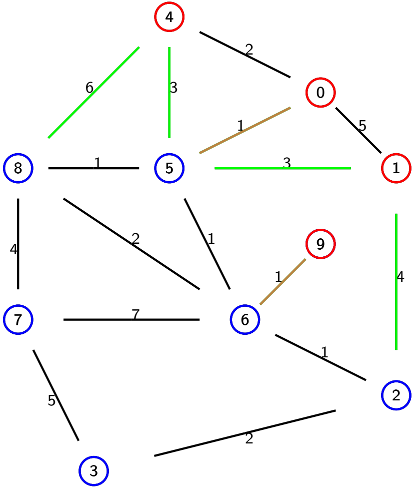
Řezové lemma: každá minimální kostra obsahuje z každého elementárního řezu „nejlehčí“ hranu.

Pokud je „nejlehčích“ hran víc, pak minimální kostra obsahuje alespoň jednu z nich.

Pro Jarníkův a Borůvkův algoritmus na hledání minimální kostry je podstatné, že je možné přidat kteroukoliv z nich.

Důkaz řezového lemmatu naleznete v Průvodci labyrintem algoritmů.

Vysvětlíme, co je elementární řez grafu. Vrcholy grafu rozdělíme do dvou skupin *A*, *B*. Množinu hran, které mají jeden koncový vrchol v *A* a druhý v *B* nazýváme elementárním řezem.



Řezové lemma: každá minimální kostra obsahuje z každého elementárního řezu „nejlehčí“ hranu.

Pokud je „nejlehčích“ hran víc, pak minimální kostra obsahuje alespoň jednu z nich.

Pro Jarníkův a Borůvkův algoritmus na hledání minimální kostry je podstatné, že je možné přidat kteroukoliv z nich.

Důkaz řezového lemmatu naleznete v Průvodci labyrintem algoritmů.