

### CVIČENÍ 3

**Téma:** Souvislost, rozklad na komponenty, vlastnosti orientovaných grafů

**Cíle:** Aktivní zvládnutí pojmů zavedených v kapitole 2 skriptu, schopnost základního úsudku o vztazích mezi nimi a odvození jednoduchých vlastností.

**POZOR:** Pokud není explicitě uvedeno jinak, myslíme grafem **neprázdný neorientovaný graf**.

1.	Nechť $x$ a $y$ jsou dva různé uzly úplného grafu $K_5$ . Určete počet <ul style="list-style-type: none"> <li>• různých cest délky 2 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math></li> <li>• různých cest délky 3 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math>.</li> </ul>
2.	Nechť $x$ a $y$ jsou dva různé uzly úplného grafu $K_n$ ( $n \geq 5$ ). Určete počet různých cest délky 4 mezi uzly $x$ a $y$ .
3.	Nechť $x$ a $y$ jsou dva sousední uzly úplného bipartitního grafu $K_{3,3}$ . Určete počet <ul style="list-style-type: none"> <li>• různých cest délky 2 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math></li> <li>• různých cest délky 3 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math></li> <li>• různých cest délky 4 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math>.</li> </ul>
4.	Nechť $x$ a $y$ jsou dva sousední uzly úplného bipartitního grafu $K_{n,n}$ ( $n \geq 3$ ). Určete počet <ul style="list-style-type: none"> <li>• různých cest délky 2 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math></li> <li>• různých cest délky 3 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math></li> <li>• různých cest délky 4 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math>.</li> </ul>
5.	Nechť $x$ a $y$ jsou dva nesousední uzly úplného bipartitního grafu $K_{n,n}$ ( $n \geq 3$ ). Určete počet <ul style="list-style-type: none"> <li>• různých cest délky 2 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math></li> <li>• různých cest délky 3 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math></li> <li>• různých cest délky 4 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math>.</li> </ul>
6.	Silniční síť zahrnuje $2n$ měst a z každého měst vede $n$ silnic do $n$ různých měst. Existuje silniční spojení mezi libovolnými dvěma městy? (Návod: Zkuste použít větu 2.15)
7.	Určete minimální délku kružnice v obecném grafu (se smyčkami), v multigrafu bez smyček a v obyčejném grafu. Čím je omezena maximální délka kružnice v těchto grafech?
8.	Dokažte, že graf, který obsahuje uzavřený tah, obsahuje také kružnici. Platí toto tvrzení pro uzavřený sled?
9.	Nakreslete orientovaný graf reprezentující následující relaci $R$ na množině $\{-2, -1, 0, 1\}$ . Zjistěte, zda je $R$ reflexivní, symetrická a tranzitivní. $i R j \Leftrightarrow_{\text{df}}  i - j  > 1$
10.	Jak poznáme, zda v nějakém orientovaném grafu existuje jen konečně mnoho různých spojení?
11.	Pro zadaný obyčejný orientovaný graf $G$ platí, že každý uzel je počátečním uzlem aspoň jedné hrany a současně i koncovým uzlem aspoň jedné hrany. <ul style="list-style-type: none"> <li>• Je možné z toho odvodit, že graf <math>G</math> obsahuje aspoň jeden cyklus?</li> <li>• Je možné z toho odvodit, že každým uzlem grafu <math>G</math> prochází nějaký cyklus?</li> </ul>
12.	Určete maximální počet hran, které může obsahovat obyčejný orientovaný graf o $n$ uzlech, který nemá žádný cyklus.

13 .	Nechť $P_1$ je spojení z uzlu $u$ do uzlu $v$ a $P_2$ spojení z uzlu $v$ do uzlu $u$ ( $u \neq v$ ) v orientovaném grafu $G$ . Je možné prohlásit, že graf $G$ pak obsahuje cyklus procházející oběma uzly $u$ a $v$ ?
14 .	Orientovaný graf $G'$ vznikl sjednocením nějakého (orientovaného) grafu $G$ s opačně orientovaným grafem $G^-$ . Bude graf $G'$ silně souvislý?
15 .	Mějme obyčejný orientovaný graf $G$ s $n$ uzly a $n-1$ (orientovanými) hranami. <ul style="list-style-type: none"> <li>• Jaký bude minimální možný počet silných komponent tohoto grafu?</li> <li>• Jaký bude maximální možný počet silných komponent tohoto grafu?</li> </ul>
16 .	Předpokládejme, že náhodně orientujeme úplný neorientovaný graf $K_n$ . Jaká bude pravděpodobnost, že vzniklý orientovaný graf bude acyklický?
17 .	Nalezněte orientovaný graf, který je symetrický a tranzitivní, a přitom není reflexivní. Určete obecnou charakteristiku takových grafů.

### CVIČENÍ 3 - možná řešení

1.	<p>Nechť <math>x</math> a <math>y</math> jsou dva různé uzly úplného grafu <math>K_5</math>. Určete počet</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>různých cest délky 2 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math>: <b>3 - zbývají 3 možné vnitřní uzly</b></li> <li>různých cest délky 3 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math>: <b>6 - pro první vnitřní uzel mám 3 možnosti, pro druhý 2 možnosti, tedy <math>2 \cdot 3 = 6</math></b></li> </ul>
2.	<p>Nechť <math>x</math> a <math>y</math> jsou dva různé uzly úplného grafu <math>K_n</math> (<math>n \geq 5</math>). Určete počet různých cest délky 4 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math>.  <b>v duchu předchozího příkladu volíme tři vnitřní uzly <math>V(n-2, 3) = (n-2) \cdot (n-3) \cdot (n-4)</math> způsoby</b></p>
3.	<p>Nechť <math>x</math> a <math>y</math> jsou dva sousední uzly úplného bipartitního grafu <math>K_{3,3}</math>. Určete počet</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>různých cest délky 2 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math>: <b>0 - sousední uzly patří do „protilehlých“ tříd uzlů</b></li> <li>různých cest délky 3 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math>: <b><math>4 = 2 \cdot 2</math></b></li> <li>různých cest délky 4 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math>: <b>0</b></li> </ul>
4.	<p>Nechť <math>x</math> a <math>y</math> jsou dva sousední uzly úplného bipartitního grafu <math>K_{n,n}</math> (<math>n \geq 3</math>). Určete počet</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>různých cest délky 2 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math>: <b>0</b></li> <li>různých cest délky 3 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math>: <b><math>(n-1) \cdot (n-1)</math></b></li> <li>různých cest délky 4 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math>: <b>0</b></li> </ul>
5.	<p>Nechť <math>x</math> a <math>y</math> jsou dva nesousední uzly úplného bipartitního grafu <math>K_{n,n}</math> (<math>n \geq 3</math>). Určete počet</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>různých cest délky 2 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math>: <b><math>n</math></b></li> <li>různých cest délky 3 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math>: <b>0</b></li> </ul> <p>různých cest délky 4 mezi uzly <math>x</math> a <math>y</math>: <b><math>n \cdot (n-2) \cdot (n-1)</math> jak jsou postupně počty možností volby vnitřních uzlů</b></p>
6.	<p>Silniční síť zahrnuje <math>2n</math> měst a z každého města vede <math>n</math> silnic do <math>n</math> různých měst. Existuje silniční spojení mezi libovolnými dvěma městy? (Návod: Zkuste použít větu 2.15)  <b>Jedná se o situaci popsatelnou neorientovaným grafem s <math>2n</math> uzly, jehož každý uzel má stupeň <math>n</math>, tedy součet stupňů dvou libovolných (tedy i nesousedních) uzlů je roven <math>2n</math>. Podle Věty 2.15 je takový graf nutně souvislý.</b></p>
7.	<p>Určete minimální délku kružnice v obecném grafu (se smyčkami), v multigrafu bez smyček a v obyčejném grafu. Čím je omezena maximální délka kružnice v těchto grafech?  <b>Už bylo asi minule: 1, resp. 2, resp. 3, max. délka kružnice bude <math>\min( H ,  U )</math></b></p>
8.	<p>Dokažte, že graf, který obsahuje uzavřený tah, obsahuje také kružnici. Platí toto tvrzení pro uzavřený sled?  <b>Eliminací kružnic zjištěných při opakovaném průchodu uzlem. Pro sledy neplatí - tam a zpět po hraně - bylo na přednášce.</b></p>
9.	<p>Nakreslete orientovaný graf reprezentující následující relaci <math>R</math> na množině <math>\{-2, -1, 0, 1\}</math>. Zjistěte, zda je <math>R</math> reflexivní, symetrická a tranzitivní.  <math>i R j \Leftrightarrow_{\text{df}}  i - j  &gt; 1</math></p>
10.	<p>Jak poznáme, zda v nějakém orientovaném grafu existuje jen konečně mnoho</p>

.	<p>různých spojení?</p> <p><b>Nesmí tam být žádný cyklus.</b></p>
11	<p>Pro zadaný obyčejný orientovaný graf <math>G</math> platí, že každý uzel je počátečním uzlem aspoň jedné hrany a současně i koncovým uzlem aspoň jedné hrany.</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>• Je možné z toho odvodit, že graf <math>G</math> obsahuje aspoň jeden cyklus? <b>Ano - z lib. Uzlu postupuju po hranách a někdy se dostanu do uzlu, ve kterém už jsem byl (nemusí to být ten výchozí)</b></li> <li>• Je možné z toho odvodit, že každým uzlem grafu <math>G</math> prochází nějaký cyklus? <b>Není - příklad cyklus <math>\rightarrow</math> uzel <math>\rightarrow</math> cyklus</b></li> </ul>
12	<p>Určete maximální počet hran, které může obsahovat obyčejný orientovaný graf o <math>n</math> uzlech, který nemá žádný cyklus.</p> <p><b>Bude to acyklicky orientovaný <math>K_n</math>, ten má <math>n.(n-1)/2</math> hran.</b></p>
13	<p>Nechť <math>P_1</math> je spojení z uzlu <math>u</math> do uzlu <math>v</math> a <math>P_2</math> spojení z uzlu <math>v</math> do uzlu <math>u</math> (<math>u \neq v</math>) v orientovaném grafu <math>G</math>. Je možné prohlásit, že graf <math>G</math> pak obsahuje cyklus procházející oběma uzly <math>u</math> a <math>v</math>?</p> <p><b>není to možné - <math>u</math> a <math>v</math> mohou ležet na různých cyklech</b></p>
14	<p>Orientovaný graf <math>G'</math> vznikl sjednocením nějakého (orientovaného) grafu <math>G</math> s opačně orientovaným grafem <math>G^-</math>. Bude graf <math>G'</math> silně souvislý?</p> <p><b>Nebude, pokud výchozí graf nebude (slabě) souvislý.</b></p>
15	<p>Mějme obyčejný orientovaný graf <math>G</math> s <math>n</math> uzly a <math>n-1</math> (orientovanými) hranami.</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>• Jaký bude minimální možný počet silných komponent tohoto grafu? <b>2 - cyklus a izol. uzel</b></li> <li>• Jaký bude maximální možný počet silných komponent tohoto grafu? <b><math>n</math> - např. strom</b></li> </ul>
16	<p>Předpokládejme, že náhodně orientujeme úplný neorientovaný graf <math>K_n</math>. Jaká bude pravděpodobnost, že vzniklý orientovaný graf bude acyklický? <b><math>n! / 2^n</math>, <math>m = n.(n-1)/2</math></b></p>
17	<p>Nalezněte orientovaný graf, který je symetrický a tranzitivní, a přitom není reflexivní. Určete obecnou charakteristiku takových grafů.</p> <p><b>Každá komponenta takového grafu bude tvořena úplným orientovaným grafem, pokud obsahuje více než jeden uzel, pak všechny její uzly mají smyčky, izolované uzly/komponenty mohou (ale nemusí) mít smyčky.</b></p>