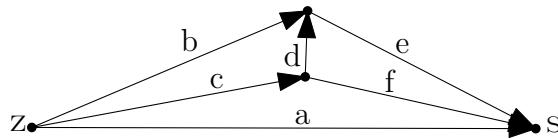


Domácí úkoly z Kombinatoriky a grafů I

11. série

Termín odevzdání: neomezený

1. Dokažte, že pro všechny možné hodnoty kapacit a, b, c, d, e, f se Ford-Fulkersonův algoritmus na následujícím grafu vždy zastaví. (Zlepšující cestu, která se použije, si nevybíráte — v každé iteraci musíte vzít v úvahu všechny možnosti výběru zlepšující cesty). [4 body]



2. Rozhodněte, zda
- každý graf obsahující hamiltonovskou kružnici je vrcholově 2-souvislý. [2 body]
 - každý graf obsahující uzavřený eulerovský tah je vrcholově 2-souvislý. [2 body]
 - každý graf obsahující uzavřený eulerovský tah je hranově 2-souvislý. [1 bod]
3. Dokažte, že každý hranově k -souvislý graf na n vrcholech má alespoň $kn/2$ hran. [3 body]
4. Rozhodněte, zda každý graf na $n \geq 3$ vrcholech, z nichž každý má stupeň alespoň d , kde $d \geq (n-1)/2$, je
- hranově d -souvislý. [3 body]
 - vrcholově d -souvislý. [2 body]
5. Pro každé sudé $n \geq 4$ najděte graf G na n vrcholech, které mají stupně alespoň $d = (n-2)/2$, a přitom G není hranově d -souvislý. [2 body]
6. Dokažte, že graf G s **alespoň 2k vrcholy** je vrcholově k -souvislý právě tehdy, když pro každou dvojici disjunktních množin X, Y , každá obsahující právě k vrcholů, existuje k vrcholově disjunktní cest mezi X a Y , tj. každý vrchol G (včetně těch v $X \cup Y$) leží na nejvýše jedné z nich. Můžete bez důkazu použít Mengerovu větu, která říká, že graf je vrcholově k -souvislý právě tehdy, když mezi každými dvěma vrcholy vede alespoň k cest, které jsou vrcholově disjunktní až na koncové vrcholy, které mají společné. [4 body]
7. Řekneme, že graf je kritický k -souvislý, pokud je vrcholově k -souvislý, ale po odebrání jakékoli hrany přestane být k -souvislý.
- Dokažte, že každý kritický 2-souvislý graf obsahuje vrchol stupně 2. [3 body]
 - Pro každé $d \geq 2$ najděte kritický 2-souvislý graf obsahující vrchol stupně d . [2 body]
8. Dokažte, že každý hranově 2-souvislý graf na $n \geq 3$ vrcholech má alespoň n různých kostér. [3 body]