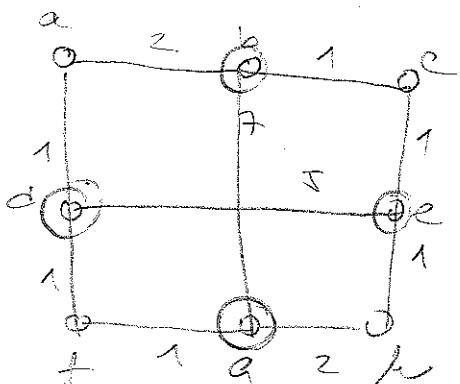


202

Počítat = jak musí sáčnat a končit
ve stejném vrcholu?

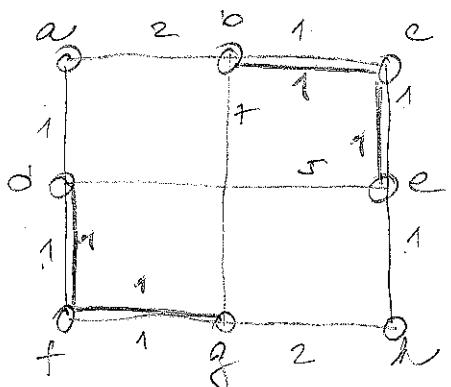


1.) Počítám stupni vrcholů,
zjistí jí se Eulerovský
měl ne. Zákonem Konráda
vrcholy jsou libelco
stupnů

2.) Prokaz jí samovrchole
kterého stupně, není v Eulerovský graf. Mezi ně
je právě a je doplněním ne multigraph.
Co to je? Zdrojíme nekratší cesty mezi
vrcholy tichého stupně tak, aby po tomto
zdrojíme nový graf, když má všechny
vrcholy sudé. (pak lze je zde nakreslit
jedním směrem v obou)

3.) Nejdru nekratší cesty mezi d, f, c, b.

Bud' to ji rádit, kdo má m na to
spustit algoritmus. Nejkratší mezi dg
a ej jsou ty "základkové cesty".
Zdrojem dg, bce větne počítané
shodně

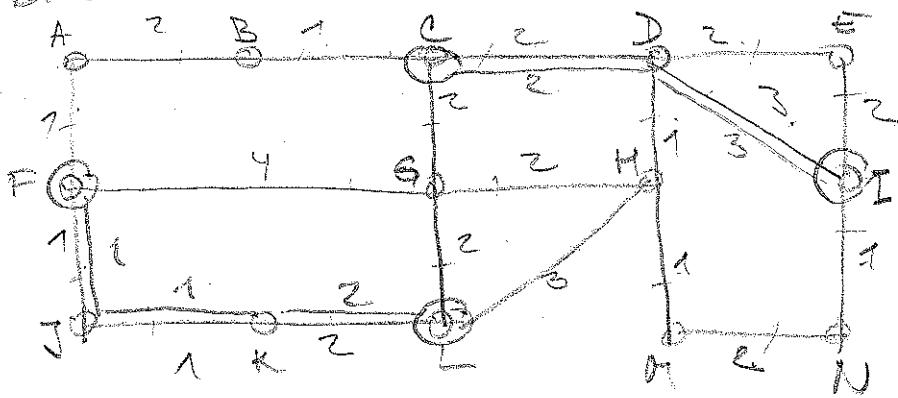


4.) Délka cesty je pak
součtem všech ohodnocení
rich bran, vzn. původní
ohodnocení + ohodnocení zdroji-
ných bran
 $2+4 = \underline{26}$

Eulerovský telo - plaud počítky tyto a:
a, b, g, h, e, c, b, c, e, d, f, g, f, d, a

203

Počítač



- 1) najdu vrcholy někoho stupně \rightarrow graf + doplňím na multigraf
- 2) hledám nejkratší cestu - ji vidět, že nejkratší je spojení FJKL a CDI. Pokud cesty mezi dvěma krokem budou pouze několikrát. Díky tomu je algoritmus, který si bude pamatovat předchozí cestu (musí se do delat některá mimo vzdalenou do vzdálenosti), může použít Floyd-Warshall algoritmus (je to sice obtížně, ale máme najít nejkratší nejkratší cesty ze vzdáleností mezi vrcholy), opět si musíte pamatovat předchozí.
- 3) Z krajiny domálova'ho do obrazku opět rámci hodnot
- 4) $D\ell LKA = 35 + \underbrace{(4+5)}_{9 \text{ (zdroj))}} = \underline{\underline{44}}$