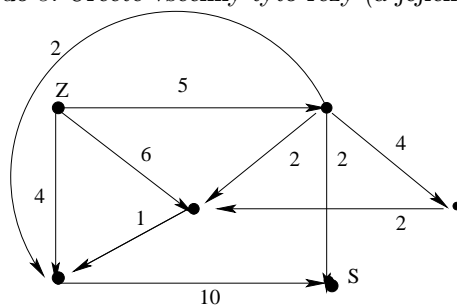
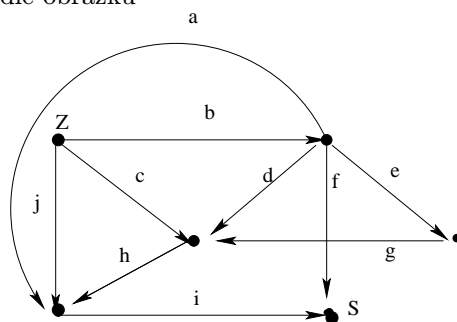


Sada domácích úloh k přednášce Matematika III
k odevzdání v týdnu 26. listopadu – 1. prosince 2006

Příklad 1. Řezem v síti (V, E, z, s, w) můžeme také rozumět množinu hran $C \subset S$ takovou, že v síti $(V, E \setminus C, z, s, w)$ neexistuje žádná cesta ze zdroje z do stoku (cíle, spotřebiče) s , ale pokud z C odebereme libovolnou hranu e , tak už nová množina tuto vlastnost mít nebude, tedy v $(V, E \setminus C \cup e, z, s, w)$ existuje cesta ze z do s . Určete všechny tyto řezy (a jejich hodnoty) v následující síti:



Řešení. Označíme-li hrany dle obrázku



pak jsou řezy následující: $\{f, i\}, \{f, h, j, a\}, \{f, j, c, a, d, e\}, \{f, j, c, a, d, f\}, \{b, j, c\}, \{b, j, h\}, \{b, i\}$. □

Příklad 2. Najděte maximální tok v síti z příkladu 1 pomocí Fordova-Fulkersonova algoritmu.

Řešení. Hodnota je 9, $(f(a) = 2, f(b) = 4, f(c) = 1, f(h) = 1, f(j) = 4, f(f) = 2, f(i) = 7$, jinak nuly), není určen jednoznačně. □

Příklad 3. Rozhodněte zda platí (při definici řezu z příkladu 1):

- a) Minimální řez v libovolné síti je právě jeden.
- b) Počet řezů v síti je roven počtu cest ze zdroje do stoku.
- c) Řezů je v síti alespoň tolik, co různých cest ze zdroje do stoku.
- d) Řezů v síti může být jak více tak méně než cest ze zdroje do stoku.

Řešení.

- a) Ne. (třeba zdroj a stok jsou propojeny právě dvěma neprotínajícími se cestami se stejnou propustností)
- b) Ne. (viz graf z př. 1)

c) Anó.

d) Ne.

□