

**Příklad 1.** Pekárna peče chleby, housky, bagety a koblihy. K upečení jednoho chleba potřebuje půl kila mouky, 10 vajec a 50 g soli. Na jednu housku je zapotřebí 150 g mouky, 2 vejce a 10 g soli. Na bagetu potřebuje 230 g mouky, 7 vajec a 15 g soli. Na jednu koblihu je třeba 100 g mouky a 1 vejce. Pekárna má k dispozici 5 kilo mouky, 125 vajec, a půl kila soli. Za jeden chleba získá pekárna 20 korun, za housku 2 koruny, za bagetu 10 korun a za koblihu 7 korun. Pekárna se snaží vydělat co nejvíce. Jak ale zjistí kolik chlebů, housek, baget a koblih má upéct?

**Příklad 2** (Maximální vážené párování). Pro zadaný vážený graf  $G = (V, E, f)$ , kde  $f : E \rightarrow \mathbb{R}$ , nalezněte maximální párování. Párování je množina hran taková, že každý vrchol je incidentní s maximálně jednou hranou, a váha párování je součet vah všech hran v párování.

**Příklad 3** (Problém batohu). Mějme  $k$  předmětů o hmotnostech  $h_1, \dots, h_k$  a batoh o nosnosti  $n$ . Rozhodněte, které předměty je třeba vložit do batohu, aby jeho nosnost byla maximálně využita, ale nepřekročena.

**Příklad 4** (Souvislost grafu). Rozhodněte, zda daný graf je souvislý.

**Příklad 5** (Klasický dopravní problém I). V Kocourkově je  $n$  pekáren a  $m$  obchodů. Každý den  $i$ -tá pekárna upeče  $p_i$  rohlíků a  $j$ -tý obchod prodá  $o_j$  rohlíků. Převoz jednoho rohlíku z  $i$ -té pekárny do  $j$ -tého obchodu stojí  $c_{ij}$  korun. Nalezněte takovou distribuci rohlíků, aby se každá pekárna zbavila všech rohlíků, každý obchod získal (právě) potřebný počet rohlíků a celkové náklady na převoz byly minimální. Zamyslete se nad podmínkami, aby požadovaná distribuce vůbec existovala.

**Příklad 6** (Klasický dopravní problém II). Praxe v Kocourkově ukázala, že když  $i$ -tá pekárna zásobuje  $j$ -tý obchod, tak musí pro tuto trasu zajistit logistiku, která je stojí  $l_{ij}$ . Logistiku  $l_{ij}$  je nutné platit pouze tehdy, když  $i$ -tá pekárna zásobuje  $j$ -tý obchod nenulovým počtem rohlíků, a její cena nezávisí na počtu převážených rohlíků. I nadále je nutné platit přepravné  $c_{ij}$ .

**Příklad 7** (TSP – Problém obchodního cestujícího). Pro daný ohodnocený graf  $G = (V, E, f)$ , kde  $f : E \rightarrow \mathbb{R}$ , chceme najít Hamiltonovskou kružnici s nejkratší délkou. Lze tento problém řešit podobným způsobem jako v příkladě nejkratší cesty (který byste měli znát z přednášky), tj. pro každou hranu  $uv$  máme proměnnou  $x_{uv} \in \{0, 1\}$ , cílová funkce je  $\min \sum_{uv \in E} f(uv)x_{uv}$  a pro každý vrchol  $u$  máme podmínku  $\sum_{uv \in E} x_{uv} = 2$ ? Vymyslete, jak správně řešit TSP pomocí celočíselného lineárního programování.

**Příklad 8** (Nejkratší cesta do všech vrcholů). Pro daný vážený neorientovaný graf  $G = (V, E, f)$ , kde  $f : E \rightarrow \mathbb{R}^+$ , a jeho vrchol  $s$  najděte délku nejkratší cesty do každého vrcholu. Zapište tento problém jako jednu úlohu lineárního programování, jejíž optimální řešení rovnou dá nejkratší vzdálenosti do všech vrcholů z vrcholu  $s$ . Pořádně dokažte, že optimální řešení vaší úlohy vždy dá správné řešení.

Domácí úkoly - termín odevzdání 14.03.2012

Úkoly odevzdávejte čitelně sepsané, každý na samostaném listu papíru. Nezapomeňte se podepsat.

**Domácí úkol 1** (4 body). Zemědělské družstvo má k dispozici 1200ha orné půdy pro pěstování plodin. Pro půdu v dané oblasti je vhodná pšenice, ječmen, řepka, kukuřice a slunečnice. Řepku není možné pěstovat na více než 250ha půdy a slunečnici není možné pěstovat na více než 500ha půdy. V tabulce naleznete náklady na pěstování 1ha plodin a očekávaný výnos z 1ha. Maximalizujte očekávaný zisk družstva, které má k dispozici rozpočet 750000 Kč. Formulujte lineární program pro výpočet očekávaného maximálního výdělku.

Plodina	Náklady (100Kč/ha)	Výnosy (1000Kč/ha)
Pšenice	3	2
Ječmen	4	5
Řepka	6	8
Kukuřice	5	6
Slunečnice	7	9

**Domácí úkol 2** (10 bodů). Mějme komunikační síť uspořádanou do kružnice s  $n$  vrcholy, dále mějme množinu volání  $V = \{(i, j)\}$  a  $(i, j) \in V$  když  $i$  chce volat  $j$ ,  $i \leq j$ . Každý hovor v síti je třeba spojit, což je možné buď po anebo proti směru hodinových ručiček. Formulujte lineární program, který pro dané  $n$  a danou množinu volání  $V$  nalezne spojení, které minimalizuje největší přetížení v síti, tj. minimalizuje maximum probíhající komunikace mezi dvěma sousedními uzly.

**Domácí úkol 3** (6 bodů). Pomocí lineárního programu určete počet disjunktních koster grafu  $G = (V, E)$ . Tedy počet koster, které nesdílejí žádnou hranu.