

Rozvrhovanie a logistika

OBSAH PREDNÁŠKY

- Lineárne programovanie (LP)
 - stručné opakovanie
- Celočíselné programovanie (CP)
 - Bivalentné (dvojhodnotové) programovanie – špeciálny prípad CP
- Metóda vetvenia a medzí (riešenie úloh CP)
 - Riešenie úlohy CP metódou vetvenia a medzí

Lineárne programovanie

- Ide o **deterministický, statický, rozhodovací** model
- Je to riešenie optimalizačnej úlohy, tzv. **problému lineárneho programovania**. Pritom je potrebné:

1. **nájsť takú n -ticu reálnych čísel** $x^T, \bar{x}^T = (x_1, x_2, \dots, x_n)$
2. pre ktorú nadobúda **kriteriálna funkcia**

$$f(\bar{x}) = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n$$

minimum alebo maximum a ktorá

3. **spĺňa obmedzujúce podmienky**

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n \geq b_i \quad (i = 1, \dots, m)$$

- prípadne aj podmienky nezápornosti

$$x_j \geq 0 \quad (j = 1, \dots, n)$$

Metódy riešenia úloh lineárneho programovania

- **Graficky pre prípad že máme len 2 premenné**
 1. Zakresliť ohraničenia a identifikovať MPR
 2. Preskúmať vrcholy MPR, nájsť medzi nimi optimálne riešenie
- **Simplexový algoritmus** založený na efektívnom prieskume krajných bodov MPR. Postupuje iteratívne takto:
 1. Vyjdeme z ľubovoľného krajného bodu (vrcholu).
 2. Prejdeme k takému krajnému bodu MPR, ktorého hodnota kritériálnej funkcie je lepšia (ak taký existuje) a pokračujeme krokom 2 v novom krajnom bode.
 - Ak takýto bod neexistuje, potom aktuálne najlepšie nájdené riešenie je optimálne.

Celočíselné programovanie

- Ide o **deterministický**, **statický**, **rozhodovací** model
- Je to riešenie optimalizačnej úlohy, tzv. **problému celočíselného programovania**. Pritom je potrebné:
 1. **nájsť takú n -ticu celých čísel** $x, \bar{x}^T = (x_1, x_2, \dots, x_n)$
 2. **pre ktorú nadobúda kritériálna funkcia**

$$f(\bar{x}) = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n$$

minimum alebo maximum a ktorá

3. **spĺňa obmedzujúce podmienky**

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n \geq b_i \quad (i = 1, \dots, m)$$

- **prípadne aj podmienky nezápornosti**

$$x_j \geq 0 \quad (j = 1, \dots, n)$$

Bivalentné programovanie

- Ide o **deterministický, statický, rozhodovací** model
- Je to špeciálny prípad celočíselného programovania. Premenné sú **dvojhodnotové (bivalentné)**,

1. je potrebné nájsť takú **n -ticu čísel 0 alebo 1**

$$(x_1, x_2, \dots, x_n), x_i \in \{0, 1\}, \forall i = 1..n$$

2. pre ktorú nadobúda **kritériálna funkcia**

$$f(\bar{x}) = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n$$

minimum alebo maximum,

3. a ktorá **spĺňa obmedzujúce podmienky**

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \dots + a_{in}x_n \geq b_i \quad (i = 1..m)$$

Metódy riešenia úloh celočíselného programovania

1. **Úplné** (napr. *metóda vetvenia a medzí* alebo *metóda sečných nadrovín*) – zaručujú nájsť optimálneho riešenia, ale v nepolynomiálnom čase v závislosti od veľkosti úlohy (tj. od počtu premenných n)
2. **Približné** (napr. *simulované žihanie*, *genetické algoritmy*) – tieto metódy nikdy nezaručia nájsť optimálneho riešenia, ale v rozumnom čase poskytnú celkom dobré („suboptimálne“) riešenie

Metóda vetvenia a medzí

– základné princípy

- 1. Princíp vetvenia** – množina prípustných riešení (MPR) sa rozkladá na radu disjunktných podmnožín
- 2. Princíp odhadu medzí** – ide o odhady hodnoty kritériálnej funkcie na MPR, resp. na niektorej jej podmnožine, tzv. horná medza a spodná medza
 - Hodnota kritériálnej funkcie najlepšieho doteraz nájdeného riešenia – spodná medza v prípade maximalizácie, horná v prípade minimalizácie
 - Najlepšia teoreticky možná hodnota kritériálnej funkcie (bez uvažovania ohraničení) – horná medza v prípade maximalizácie, spodná v prípade minimalizácie

Metóda vetvenia a medzí – algoritmus pre prípad maximalizácie (1)

1. **Inicializácia** – Množina prípustných riešení (MPR) ako jediný kandidát vetvenia (koreňový uzol priestoru prehľadávania): stanovíme spodnú medzu kritériálnej funkcie $f_S = -\infty$ (pre prípad maximalizácie) a odhadneme hornú medzu kritériálnej funkcie f_H pre celú MPR
2. **Vetvenie** – podľa vybraného pravidla vetvenia (napr. najvyššia hodnota f_H), vyberieme najslubnejšieho kandidáta vetvenia a rozložíme ho na jednu alebo viac podmnožín prípustných riešení (rozvetvíme zodpovedajúci uzol priestoru prehľadávania)
 - Ak je súbor kandidátov prázdny, tak algoritmus končí. Pritom riešenie zodpovedajúce hodnote f_S je optimálne. Ak je ešte stále $f_S = -\infty$, potom riešenie neexistuje (MPR je prázdna)

Metóda vetvenia a medzí – algoritmus pre prípad maximalizácie (2)

3. Stanovenie hornej medze f_H – pre každú novú podmnožinu stanovíme hornú medzu kriteriálnej funkcie na tejto podmnožine
4. Orezávanie – z ďalšieho skúmania vylúčime tie (novovo vytvorené) podmnožiny, pre ktoré $f_H < f_S$ alebo ktoré sú prázdne (neobsahujú žiadne prípustné riešenie)
5. Stanovenie spodnej medze f_S – určíme najlepšie prípustné riešenie pre každú novú podmnožinu
 - Ak $f(\bar{x}) \geq f_S \Rightarrow$ upravíme aktuálnu dolnú medzu $f_S = f(\bar{x})$ a \bar{x} je najlepšie doteraz nájdené riešenie. **Opätovne sa vykoná orezávanie tak ako v kroku 4, ale už pre všetky otvorené uzly.**
6. Pokračuj opäť krokom 2.

Príklad – Výber zákaziek

V skúmanom období môže podnik prevziať 6 rôznych zákaziek, ktoré sa líšia spotrebou času, materiálu a ziskom z ich predaja. Kapacity výrobného zariadenia a zásoby materiálu sú obmedzené. Úlohou je rozhodnúť, ktoré zákazky má podnik prijať tak, aby sa maximalizoval zisk z predaja.

zákazka	1	2	3	4	5	6	kapacita
zisk	11	63	9	5	4	8	–
čas	1	7	1	1	1	5	15
materiál	15	70	10	5	3	2	100

Príklad – zostavenie matematického modelu

1. Identifikácia premenných:

Nech x_i ($i = 1 \dots 6$) je 1 v prípade prijatia i -tej zákazky a 0 v prípade jej odmietnutia, t.j. $x_i \in \{0, 1\}$, $\forall i = 1 \dots 6$

2. Formulácia kritériálnej funkcie:

$11x_1 + 63x_2 + 9x_3 + 5x_4 + 4x_5 + 8x_6$ má byť maximálne

3. Formulácia ohraničení:

$$x_1 + 7x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + 5x_6 \leq 15$$

$$15x_1 + 70x_2 + 10x_3 + 5x_4 + 3x_5 + 2x_6 \leq 100$$

1. **Inicializácia** – Množina prípustných riešení (MPR) ako jediný kandidát vetvenia (koreňový uzol priestoru prehľadávania): stanovíme dolnú medzu kriteriálnej funkcie $f_S = -\infty$ a odhadneme hornú medzu kriteriálnej funkcie f_H pre celú MPR
2. **Vetvenie** – podľa vybraného pravidla vetvenia (napr. najvyššia hodnota f_H), vyberieme najslubnejšieho kandidáta vetvenia a rozložíme ho na jednu alebo viac podmnožín prípustných riešení (rozvetvíme zodpovedajúci uzol priestoru prehľadávania)
 - Ak je súbor kandidátov prázdny, tak algoritmus končí. Pritom riešenie zodpovedajúce hodnote f_S je optimálne. Ak je ešte stále $f_S = -\infty$, potom riešenie neexistuje (MPR je prázdna)
3. **Stanovenie hornej medze f_H** – pre každú novú podmnožinu stanovíme hornú medzu kriteriálnej funkcie na tejto podmnožine
4. **Orezávanie** – z ďalšieho skúmania vylúčime tie podmnožiny, pre ktoré $f_H < f_S$ alebo ktoré sú prázdne
5. **Stanovenie spodnej medze f_S** – určíme najlepšie prípustné riešenie **pre každú novú podmnožinu**
 - Ak $f(\bar{x}) \geq f_S \Rightarrow$ upravíme aktuálnu dolnú medzu $f_S = f(\bar{x})$ a \bar{x} je najlepšie doteraz nájdené riešenie. **Opätovne sa vykoná orezávanie tak ako v kroku 4.**
6. **Pokračuj opäť krokom 2.**

Riešenie úlohy celočíselného programovania metódou vetvenia a medzí

1. Inicializácia

$$x_i \in \{0, 1\}, \quad \forall i = 1 \dots 6$$

$$(0) \quad 11x_1 + 63x_2 + 9x_3 + 5x_4 + 4x_5 + 8x_6 \rightarrow \text{MAX}$$

$$x_1 + 7x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + 5x_6 \leq 15$$

$$15x_1 + 70x_2 + 10x_3 + 5x_4 + 3x_5 + 2x_6 \leq 100$$

2. Vetvenie (testovanie ukončenia)

3. Stanovenie hornej medze

4. Orezávanie

5. Stanovenie dolnej medze

6. Ďalšia iterácia, pokračuj krokom 2.

Úloha z 2. prednášky

1. Sformulujte slovné zadanie úlohy, ktorá sa dá riešiť pomocou modelu bivalentného alebo celočíselného programovania s aspoň štyrmi premennými.
2. Zostavte matematický model danej úlohy.

Nepovinné: Vyriešte úlohu použitím metódy vetvenia a medzí (môžete tak získať bonusové 2 body).

Pozor, musí to byť iná úloha než tá, ktorá bola na prednáške alebo na cvičení.