### UNIVERZITA KOMENSKÉHO V BRATISLAVE FAKULTA MATEMATIKY, FYZIKY A INFORMATIKY



# VLASTNOSTI HODNOTOVEJ FUNKCIE ÚLOHY PARAMETRICKÉHO KVADRATICKÉHO PROGRAMOVANIA A ICH VYUŽITIE V OPTIMALIZÁCII PORTFÓLIA

DIPLOMOVÁ PRÁCA

Bc. Ivan Justus

## UNIVERZITA KOMENSKÉHO V BRATISLAVE FAKULTA MATEMATIKY, FYZIKY A INFORMATIKY

# VLASTNOSTI HODNOTOVEJ FUNKCIE ÚLOHY PARAMETRICKÉHO KVADRATICKÉHO PROGRAMOVANIA A ICH VYUŽITIE V OPTIMALIZÁCII PORTFÓLIA

### DIPLOMOVÁ PRÁCA

Študijný program:	Ekonomická a finančná matematika
Študijný odbor:	1114 Aplikovaná matematika
Školiace pracovisko:	Katedra aplikovanej matematiky a štatistiky
Vedúci práce:	prof. RNDr. Daniel Ševčovič, CSc.

Bratislava 2014

Bc. Ivan Justus





### PRIHLÁŠKA NA ZÁVEREČNÚ PRÁCU

Meno a priezvisko študenta: Študijný program: Študijný odbor: Typ záverečnej práce: Jazyk záverečnej práce:		Bc. Ivan Justus ekonomická a finančná matematika (Jednoodborové štúdium, magisterský II. st., denná forma) 9.1.9. aplikovaná matematika diplomová slovenský					
					Názov:	Vlastnosti programova	hodnotovej funkcie úlohy parametrického kvadratického ia a ich využitie v optimalizácii portfólia

Cieľ Cieľ m práce bude analýza hodnotovej funkcie úlohy parametrického kvadratického programovania vzhľadom na parametre. Využitie výsledkov pri kvalitatívnom a kvantitatívnom vyhodnocovaní optimálneho zloženia portfólia.

Vedúci:	prof. RNDr. Daniel Ševčovič, CSc.
Katedra:	FMFI.KAMŠ - Katedra aplikovanej matematiky a štatistiky
Vedúci katedry:	prof. RNDr. Daniel Ševčovič, CSc.

Dátum schválenia: 04.02.2013

podpis študenta

### Abstrakt

JUSTUS, Ivan: Vlastnosti hodnotovej funkcie úlohy parametrického kvadratického programovania a ich využitie v optimalizácii portfólia [Diplomová práca], Univerzita Komenského v Bratislave, Fakulta matematiky, fyziky a informatiky, Katedra aplikovanej matematiky a štatistiky; školiteľ: prof. RNDr. Daniel Ševčovič, CSc., Bratislava, 2014, 102 s.

Hlavnou témou tejto práce je parametrické kvadratické programovanie. Motiváciou je problém optimálneho investovania do aktív riadiacich sa geometrickým Brownovým pohybom na konečnom časovom horizonte a jeho riešenie ako úlohy stochastického dynamického programovania, ktorá vedie na Hamilton - Jacobi - Bellmanovú parciálnu diferenciálnu rovnicu. Po použití Riccatiho transformácie vzniká kvázilineárna parciálna diferenciálna rovnica popisujúca vývoj optimálnej averzie k riziku, koeficient ktorej je hodnotová funkcia úlohy parametrického kvadratického programovania. Odvodíme algoritmus pre efektívny výpočet optimálnych riešení takejto úlohy s rýdzokonvexnou minimalizovanou funkciou. Numericky otestujeme jeho presnosť a výpočtová náročnosť. Analyzujeme vlastnosti hodnotovej funkcie takejto úlohy a vyvodíme z nich podmienky pre existenciu a jednoznačnosť riešenia vzniknutej parciálnej diferenciálnej rovnice. Uvedieme možnosti použitia odvodeného algoritmu. Vyriešime uvažovaný problém optimálneho investovania pre vybrané aktíva pre rôzne množiny prípustných riešení, vypočítame pre nich efektívnu hranicu a ukážeme nespojitosť jej derivácie. Ukážeme, ako pomocou odvodeného algoritmu počítať úlohy kvadratického a lineárneho programovania.

**Kľúčové slová:** parametrické kvadratické programovanie, hodnotová funkcia parametrického kvadratického programovania, optimálne investovanie, Hamilton -Jacobi - Bellmanová rovnica pomocou Riccatiho transformácie, optimalizácia pomocou parametrického kvadratického programovania

#### Abstract

JUSTUS, Ivan: Properties of the value function of a parametric quadratic programming problem and their applications in portfolio optimization [Master Thesis], Comenius University in Bratislava, Faculty of Mathematics, Physics and Informatics, Department of Applied Mathematics and Statistics; Supervisor: prof. RNDr. Daniel Ševčovič, CSc., Bratislava, 2014, 102 p.

Main topic of this work is parametric quadratic programming. Motivation is the problem of optimal investment in assets driven by geometric Brownian motion on finite time horizon and its solving as a stochastic dynamic optimization problem, which leads to Hamilton - Jacobi - Bellman partial differential equation. After using Riccati transformation arises quasi - linear partial differential equation describing optimal risk aversion, coefficient of which is the value function of a parametric quadratic programming. We derive an algorithm for efficient computation of optimal solutions of such a problem with strictly convex minimized function. We numerically test its accuracy and computational complexity. We analyse properties of the value function of such a problem and we deduce the conditions for the existence and uniqueness of a solution of the arisen partial differential equation. We mention the possibilities of application of the derived algorithm. We solve considered optimal investment problem for the chosen assets for different feasible sets, we compute the effective frontier for them and we show discontinuousness of its derivation. We show, how to solve quadratic and linear programming problems using the derived algorithm.

**Keywords:** parametric quadratic programming, value function of parametric quadratic programming, optimal investment, Hamilton - Jacobi - Bellman equation via Riccati transformation, optimization via parametric quadratic programming

# Obsah

Zo	oznar	n obrázkov	7
Zo	oznar	n tabuliek	8
Zo	oznar	n použitých symbolov	9
Ú	vod		10
1	Pro	blém optimálneho investovania	12
<b>2</b>	Alg	oritmus pre parametrické kvadratické programovanie	<b>21</b>
	2.1	Formulácia úlohy	21
	2.2	Teória nelineárneho programovania	23
	2.3	Lokálne ekvivalentná úloha na viazaný extrém	28
	2.4	Lagrangeová duálna úloha	31
	2.5	Schéma algoritmu a príklad	34
	2.6	Degenerovaná množina prípustných riešení	40
	2.7	Numerické vlastnosti algoritmu	43
3	Vla	stnosti PDR optimálnej averzie k riziku	48
4	Mo	difikácie algoritmu pre parametrické kvadratické programovanie	55
<b>5</b>	Vyı	ažitie algoritmu pre parametrické kvadratické programovanie	60
	5.1	Optimálne investovanie	60
	5.2	Optimalizácia	71
Zá	áver		77
Zo	oznar	n použitej literatúry	79
$\mathbf{P}$	ríloha	A A	82

# Zoznam obrázkov

1	Prienik troch lineárne závislých nadrovín v $\mathcal{R}^3$	23
2	Geometria a priebeh optimálnych riešení Príkladu 2.6	40
3	Presnosť Algoritmu 1	45
4	Počet iterácií a čas výpočtu Algoritmu 1 v sekundách	46
5	Priebeh odhadnutej mocniny pre závislosť času výpočtu Algoritmu 1 na	
	m	47
6	Graf funkcie $\widetilde{\lambda}\left(\varphi\right)$ a jej prvej a druhej derivácie z Príkladu 2.6 $\ .$	53
7	Príklad rozdelenia priestoru $[0, 1] \times [0, 1] \subset \mathcal{R}^2$ na regióny $R_1, R_2, R_3$	59
8	Optimálne váhy aktív v závislosti od parametra $\varphi$ v simplexe	61
9	Nemonotónny priebeh optimálnej váhy aktíva PCLN v závislosti od $\varphi$	
	v simplexe	62
10	Priebeh funkcií $\lambda\left(\varphi\right),\lambda'\left(\varphi\right),\lambda''\left(\varphi\right)$ počítaných z reálnych dát v simplexe	63
11	Priebeh funkcie $\varphi\left(x,t\right)$ počítanej z reálnych dát v simplexe	65
12	Optimálne váhy aktív vzhľadom na dosiahnutý výnos pre rôzne časy v	
	simplexe	66
13	Optimálne váhy v závislosti od $\varphi$ pre množinu prípustných riešení $\Omega_2~$ .	67
14	Optimálne váhy aktív vzhľadom na dosiahnutý výnos pre rôzne časy pre	
	množinu prípustných riešení $\Omega_2$	68
15	Vľavo: Efektívna hranica pre rôzne ohraničenia. Vpravo: Nespojitosť de-	
	rivácie efektívnej hranice pre ohraničeni a $\Omega_2$	70
16	Porovnanie algoritmov pre LP. Vľavo hore: Čas výpočtu v závislosti na	
	m. V pravo hore: Chyba v optimálnom riešení. Vľavo dole: Čas výpočtu v	
	závislosti na podiele aktívnych nerovností v optime. Vpravo dole: Podiel	
	aktívnych nerovností v priebehu iterácií.	74
17	Porovnanie algoritmov pre KP. Vľavo hore: Čas výpočtu v závislosti na	
	m. Vpravo hore: Chyba v optimálnom riešení. Vľavo dole: Čas výpočtu v	
	závislosti na podiele aktívnych nerovností v optime. Vpravo dole: Podiel	
	aktívnych nerovností v iteráciach.	75
18	Porovnanie algoritmov pre LP a KP	76

# Zoznam tabuliek

1	Čas výpočtu v sekundách a počet iterácii Algoritmu 1	46
2	Porovnanie času výpočtu úlohy PKP algoritmom pre PKP a jej riešenia	
	pomocou diskretizácie na úlohy KP v 100 bodoch parametra $\ .\ .\ .$ .	60
3	Čiastočná kovariančná matica a výnosy aktív	62

# Zoznam použitých symbolov

$\partial_x f \ , \ \frac{\partial f}{\partial x}$	parciálna derivácia funkcie $f\left(x,\ldots\right)$ podľa premennej $x$
$ abla_x f(x,\dots)$	gradient funkcie $f\left(x,\ldots\right)$ podľa vektor a $x$ , čiže stĺpcový vektor prvých
	parciálnych derivácii funkcie $f\left(x,\ldots\right)$ podľa zložiek vektora premen
	ných x
$f'(x), \frac{\mathrm{d}f}{\mathrm{d}x}$	derivácia funkcie $f(x)$
$A^T$	transponovaná matica alebo vektor ${\cal A}$
$A^{-1}$	inverzná matica k matici ${\cal A}$
$A_k$	k – ty riadok matice $A$ alebo $k$ – ta zložka vektora $A$
x	Euklidovská norma vektora $x,$ teda $  x  =\sqrt{\sum\limits_{i=1}^n x_i^2}$
$cond\left(A ight)$	číslo podmienenosti matice $A$
$N\left(A ight)$	nulový priestor matice $A$
$rank\left(A ight)$	hodnosť matice $A$
Ι	identická matica
M	počet prvkov množiny $M$ alebo absolútna hodnota čísla $M$
$\mathcal{R}^n_+$	nezáporný ortant v $n$ $-$ rozmernom priestore, teda $x_k \geq 0  \forall  k =$
	$1, \ldots, n \iff x \in \mathcal{R}^n_+$
KKT podmienky	Karush - Kuhn - Tuckerove podmienky
KP	kvadratické programovanie
LP	lineárne programovanie
PDR	parciálna diferenciálna rovnica
PKP	parametrické kvadratické programovanie

## Úvod

História investovania je dlhá, datuje sa až k Chamurapiho zákonníku [29]. Za počiatky modernej teórie portfólia sa však považujú 50. roky 20. storočia, kedy bol publikovaný Markowitzov model (Markowitz [17]). Jeho nevýhodou je uvažovanie iba jednej časovej periódy, čo bolo odstránené neskôr publikovanými modelmi, medzi ktorými je známy napríklad Black - Scholes - Mertonov (Black - Scholes [3], Merton [19]). Pri riešení problému optimálnej alokácie investície medzi aktíva riadiace sa geometrickým Brownovým pohybom na konečnom časovom horizonte vychádzajúceho z podobného modelu pomocou stochastického dynamického programovania vzniká Hamilton - Jacobi - Bellmanová parciálna diferenciálna rovnica optimálnej hodnotovej funkcie. Abe a Ishimura (Abe - Ishimura [1]) navrhli pri riešení tejto nelineárnej rovnice použiť Riccatiho transformáciu. Kilianová a Ševčovič (Kilianová - Ševčovič [11]) ukázali, že táto transformácia umožňuje miesto nej riešiť kvázilineárnu parciálnu diferenciálnu rovnicu popisujúcu vývoj Arrow - Prattovho koeficientu absolútnej averzie k riziku tejto funkcie. Jeden z koeficientov tejto rovnice je hodnotová funkcia úlohy parametrického kvadratického programovania s rýdzokonvexnou minimalizovanou funkciou. Vyvodili tiež, že ak uvažujeme váhy pochádzajúce z nezáporného simplexu, potom napriek tomu, že táto funkcia nie je dostatočne hladká, riešenie tejto parciálnej diferenciálnej rovnice existuje a je jediné.

Našim cieľom je analyzovať vlastnosti hodnotovej funkcie úlohy parametrického kvadratického programovania s rýdzokonvexnou minimalizovanou funkciou pre prípad ľubovoľnej polyedrickej množiny prípustných riešení. Na ich základe potom chceme vyvodiť podmienky pre existenciu a jednoznačnosť riešenia tejto rovnice s váhami pochádzajúcimi z ľubovoľnej množiny tohto typu. Za tým účelom odvodíme algoritmus pre parametrické kvadratické programovanie, ktorý vypočíta optimálne riešenie tejto úlohy pre každú hodnotu parametra, pričom nám stačí poznať jediné z týchto optimálnych riešení pre východiskovú hodnotu parametra. Využijeme pritom poznatky z nelineárneho programovania, napríklad Karush - Kuhn - Tuckerove podmienky (Kuhn - Tucker [14]) objavené Karushom a znovuobjavené Kuhnom a Tuckerom v 50. rokoch 20. storočia, čo je éra, kedy nastal vývoj aj v tejto oblasti. Pomocou tohto algoritmu získame všeobecný tvar hodnotovej funkcie a môžme skúmať jej vlastnosti. Okrem toho ním značne znížime výpočtovú náročnosť numerického riešenia parciálnej diferenciálnej rovnice, lebo použitím tohto algoritmu sa vyhneme riešeniu mnohých úloh kvadratického programovania pre rozličné hodnoty parametra, v ktorých je potrebné poznať hodnotu tejto funkcie.

Práca je členená nasledovne. V prvej kapitole popíšeme niektoré základné pojmy a modely používané v optimálnom investovaní a budeme sa bližšie venovať tomu nami uvažovanému. Ukážeme, ako sa z jeho formulácie s využitím Hamilton - Jacobi - Bellmanovej parciálnej diferenciálnej rovnice dá odvodiť kvázilineárna parciálna diferenciálna rovnica pre optimálnu averziu k riziku. V druhej kapitole odvodíme algoritmus pre parametrické kvadratické programovanie s rýdzokonvexnou minimalizovanou funkciou a ilustrujeme ho na príklade. Na sérii náhodných úloh analyzujeme jeho numerické vlastnosti, ako výpočtová náročnosť a presnosť. V tretej kapitole skúmame vlastnosti hodnotovej funkcie úlohy parametrického kvadratického programovania. Ukážeme, že je to neklesajúca, konkávna funkcia, ktorej prvá derivácia je lokálne Lipschitzovsky spojitá a za istej podmienky aj Lipschitzovsky spojitá, ale jej druhá derivácia môže mať vo všeobecnosti konečný počet bodov nespojitosti. Využijeme to na vyvodenie podmienok pre existenciu a jednoznačnosť riešenia parciálnej diferenciálnej rovnice pre optimálnu averziu k riziku. V štvrtej kapitole sa venujeme modifikáciam algoritmu pre rôzne parametrizované úlohy kvadratického programovania. V piatej kapitole sa venujeme využitiu tohto algoritmu. Porovnáme jeho rýchlosť s alternatívnym riešením mnohých úloh kvadratického programovania, pre vybrané aktíva vyriešime v prvej kapitole uvažovaný problém optimálneho investovania pre rôzne množiny prípustných riešení a analyzujeme efektívnu hranicu pre váhy z ľubovoľnej polyedrickej množiny. Následne ju zostavíme pre štyri takéto množiny a ukážeme, že pomocou tohto algoritmu je možné riešiť aj samotnú úlohu kvadratického programovania s rýdzokonvexnou minimalizovanou funkciou a aj lineárneho programovania.

#### 1 Problém optimálneho investovania

Dnes býva pre investorov častým problémom, ako investovať svoje peniaze v snahe dosiahnuť čo najvyšší výnos. Hrozba straty sa úplne eliminovať nedá, ale vyvíjajú sa rôzne postupy výberu aktív, do ktorých bude zvolená čiastka rozdelená tak, aby bolo toto rozdelenie optimálne v zmysle dosiahnutia čo najväčšieho zisku pri čo najmenšom riziku. Cieľom tejto kapitoly bude predstaviť jeden z takýchto prístupov a ukázať, že sa dá previesť na problém riešiť parciálnu diferenciálnu rovnicu (PDR), v ktorej ako jeden z koeficientov vystupuje hodnotová funkcia úlohy parametrického kvadratického programovania (PKP).

Predstavme si problematiku neistoty bližšie. Ak investujeme do nejakých aktív v čase  $t_1$ čiastku  $Y_{t_1}$  a v čase  $t_2$  ich odpredáme za čiastku  $Y_{t_2}$ , hovoríme o výnose

$$\mu = \frac{Y_{t_2} - Y_{t_1}}{Y_{t_1}}, \qquad \text{ak uvažujeme diskrétny čas, prípadne} \qquad \mu = \ln \frac{Y_{t_2}}{Y_{t_1}}, \qquad (1)$$

ak uvažujeme spojitý čas. Niekedy sa táto veličina nazýva relatívny výnos na rozlíšenie od totálneho výnosu. Riziko investície je reprezentované možnosťou straty nejakej sumy, ktorá nastane v prípade, ak  $Y_{t_1} > Y_{t_2}$ , čo zodpovedá zápornému výnosu. Miera kolísania výnosu aktíva je popísaná jeho volatilitou. O relatívnej zmene jeho ceny za nejaké časové obdobie sa niekedy zvykne uvažovať ako o náhodnej premennej. Práve volatilite (alebo štandardnej chybe, prípadne odchýlke), ktorá je odmocninou z variancie (disperzie) tejto náhodnej premennej, sa v týchto úvahách pripisujú nerovnaké výchylky ceny z kurzu daného jej strednou hodnotou.

V súvislosti s prístupom k riziku sa rozlišujú riziko vyhľadávajúci, rizikovo neutrálni a rizikovo averzní investori, ktorí ho v tomto poradí vyhľadávajú, nezáleží im na ňom (sú voči nemu indiferentní) a vyhýbajú sa mu. Rozdiel medzi nimi je možné ilustrovať na nasledovnom príklade: ak by si mal vybrať medzi možnosťami buď istý zisk  $1 \in$ alebo s 50% pravdepodobnosťou zisk  $2 \in$  a s 50% pravdepodobnosťou žiaden zisk, riziko vyhľadávajúci investor by zvolil druhú možnosť, rizikovo averzný prvú a rizikovo neutrálny by obe hodnotil rovnako. V literatúre sa zvykne uvažovať hlavne po istote prahnúci, neistotu eliminujúci rizikovo averzný investor.

Bolo by samozrejme žiaduce maximalizovať výnos a zároveň minimalizovať riziko straty (alebo príliš malého zisku), avšak tieto dve veci sú takmer vždy protichodné – so

zvyšovaním výnosu zvykne rásť riziko. Známy Markowitzov problém rieši túto situáciu hľadaním takej alokácie prostriedkov medzi n aktív, aby bola pri zvolenom očakávanom výnose  $\overline{r}$  minimalizovaná volatilita. Táto formulácia predpokladá, že poznáme vektor očakávaných výnosov  $\mu$  a ich kovariančnú maticu  $\Sigma$ . V takto naformulovanej úlohe je treba nájsť riešenie problému kvadratického programovania (KP) reprezentujúce optimálne váhy  $\hat{\theta}$  (Markowitz [17], Melicherčík – Olšarová – Úradníček [18])

$$\min \theta^T \Sigma \theta \tag{2}$$

$$\sum_{i=1}^{n} \theta_i = 1 \tag{3}$$

$$\mu^T \theta = \overline{r} \,. \tag{4}$$

Môže sa stať, že si zvolíme váhy  $\hat{\theta}$ , ktoré nám neprinesú zisk, ktorý sme si sľubovali, alebo sa naskytne lepšia príležitosť alokácie investície. V takom prípade zoberieme do úvahy nové informácie a preinvestujeme podľa nich použijúc nové optimálne váhy. Existuje veľa prístupov k uvažovaniu investovania na časovom intervale [0, T] s takouto možnosťou úpravy portfólia. V modeloch sa uvažuje diskrétny alebo spojitý čas, nenulové transakčné náklady (poplatky za obchodovanie) alebo nulové a to vzhľadom rôzne triedy funkcie užitočnosti. Optimalizovať sa dá aj časový interval medzi úpravami optimálnosti váh (Ševčovič – Stehlíková – Mikula [25]). Veľmi známe sú napríklad pionierske práce Blacka, Scholesa a Mertona, alebo novšie Browneho (Black – Scholes [3], Merton [19], [20], Browne [5]).

Vyššie spomenutá funkcia užitočnosti je zobrazenie

$$U: \mathcal{R} \longrightarrow \mathcal{R} \,, \tag{5}$$

ktoré vyjadruje investorovu užitočnosť alebo radosť z množstva peňazí. Používa sa aj na vyjadrenie užitočnosti zo spotrebúvania alebo používania niečoho. Tento pojem odzrkadľuje rozdiely medzi investormi, prípadne spotrebiteľmi. Každý človek má v rôznych situáciách iné preferencie, a teda sa líši miera úžitku, ktorú z vlastníctva alebo spotreby pociťuje. Teda aj funkcie užitočnosti budú pre dvoch ľudí alebo toho istého človeka v rôznej situácii rozdielne. Pri investovaní táto funkcia vyjadruje, nakoľko je investor rizikovo averzný. Na vyjadrenie miery tejto averzie sa dá použiť Arrow – Prattov koeficient absolútnej averzie k riziku (Pratt [23])

$$ap(x) = -\frac{U''(x)}{U'(x)}.$$
 (6)

Zvyčajne sa ako U(x) uvažujú funkcie, ktoré sú rastúce a konkávne. Rastúcosť vyjadruje prirodzenú vlastnosť mať väčší úžitok z väčšieho množstva, kým konkávnosť reprezentuje klesajúcu marginálnu užitočnosť, teda klesanie úžitku z jednotky množstva (napríklad človek s 1000€ sa zisku 1€ poteší viac ako ten s 1000000€). Matematicky sa to dá napísať ako

$$U'(x) > 0, \qquad U''(x) < 0.$$
 (7)

My budeme tiež uvažovať rastúcu a konkávnu funkciu. Typickými príkladmi funkcie užitočnosti sú [18] napríklad

$$U(x) = \frac{1}{1-z} (x^{1-z} - 1), \qquad z > 0, \ z \neq 1 \qquad \text{alebo} \qquad U(x) = \ln(x).$$
(8)

Pristúpme k formulácii nami uvažovaného problému optimálnej alokácie finančných aktív investora. K dispozícii je n aktív s cenami  $Y^1, Y^2, \ldots, Y^n$ . Uvažujeme permanentné – spojité preinvestovanie na časovom intervale [0, T]. Funkcia váh

$$\theta\left(Y^{\theta},\,t\right):\mathcal{R}\times\left[0\,,\,T\right)\longrightarrow\mathcal{R}^{n}\tag{9}$$

vyjadruje rozloženie investície medzi aktíva v čase  $t \in [0, T]$  pri hodnote portfólia  $Y^{\theta}$ , ktorej zmena je daná ako  $\frac{dY^{\theta}}{Y^{\theta}} = \sum_{i=1}^{n} \theta_i \frac{dY^i}{Y^i}$ . Hľadáme optimálnu funkciu váh  $\hat{\theta}(Y^{\theta}, t)$  vzhľadom k hodnote investorovej funkcie užitočnosti U na konci časového intervalu, teda funkciu váh maximalizujúcu výraz

$$\widehat{\theta} = \arg \max_{\theta|_{[0,T)}} \left\{ \mathbb{E} \left[ U \left( Y_T^{\theta} \right) \right] \middle| Y_0^{\theta} = y_0 \right\},$$
(10)

kde  $\mathbb{E}$  označuje strednú hodnotu Itōovho stochastického procesu  $\{Y_t^{\theta}\}$ , o ktorom predpokladáme, že modeluje vývoj portfólia tým, že modeluje vývoj jednotlivých aktív na intervale [0, T] so známym počiatočným stavom procesu  $y_0$  (hodnotou portfólia) v čase t = 0. Na vysvetlenie Itōovho stochastického procesu zavedieme Brownov pohyb.

**Definícia 1.1.** Brownov pohyb  $\{Z_t, t \ge 0\}$  je t – parametrický systém náhodných veličín, pričom

- 1. všetky prírastky  $Z_{t+\Delta} Z_t$  majú normálne rozdelenie so strednou hodnotou  $\mu\Delta$  a varianciou  $\sigma^2\Delta$
- 2. pre každé delenie  $t_0 = 0 < t_1 < t_2 < \cdots < t_m$  sú prírastky  $Z_{t_1} Z_{t_0}, Z_{t_2} Z_{t_1}, \ldots, Z_{t_m} Z_{t_{m-1}}$  nezávislé náhodné premenné s parametrami popísanými v bode 1.
- 3.  $Z_0 = 0$

Brownov pohyb s parametrami  $\mu = 0$ ,  $\sigma^2 = 1$  nazývame Wienerov proces [25].

Brownov pohyb sa veľmi často používa vo finančnej matematike na modelovanie vývoja ceny aktíva alebo úrokovej miery v čase. Keďže nie je známa rovnica popisujúca presný vývoj, ale približne ho vieme predvídať z historických dát, zvykne sa predpokladať, že je daný deterministickou a náhodnou (fluktuačnou) zložkou. Za náhodnú zložku sa často berie práve Brownov pohyb. Presnejšie povedané sa na modelovanie ceny aktíva používa geometrický Brownov pohyb

$$Y_t = y_0 \operatorname{e}^{Z_t},\tag{11}$$

kde  $Z_t$  je Brownov pohyb a  $y_0 = Y_0$  je počiatočná hodnota procesu (to jest cena aktíva v čase t = 0). Geometrický Brownov pohyb sa často zvykne zapisovať v tvare stochastickej diferenciálnej rovnice. Ak sa cena akcie  $Y^i$  s driftom (výnosom)  $\mu$  a volatilitou  $\sigma$  riadi procesom (11), potom vyhovuje nasledujúcej rovnici

$$dY^{i} = \mu Y^{i} dt + \sigma Y^{i} dw, \qquad (12)$$

kde d $Y^i$  je zmena ceny aktíva za malý časový okamih dt, a dw označuje prírastok Wienerovho procesu  $w_t$  za čas dt [25], [18]

$$\mathrm{d}w = w_{t+\mathrm{d}t} - w_t \,. \tag{13}$$

Vo všeobecnosti sa proces  $\{Y_t\}$  daný stochastickou diferenciálnou rovnicou

$$dY = \mu(Y, t) dt + \sigma(Y, t) dw$$
(14)

nazýva Itōov proces podľa matematika Kijoši Itō, ktorý dokázal s týmto procesom súvisiacu slávnu Itōovu lemu. Keďže je vo finančnej matematike často používaná a aj my ju neskôr použijeme, uvedieme ju tu.

**Lema 1.2** (Itōova lema [25]). Nech f(Y, t) je hladká funkcia dvoch premenných, pričom premenná Y je riešením stochastickej diferenciálnej rovnice (14). Potom prvý diferenciál funkcie f je daný vzťahom

$$df = \frac{\partial f}{\partial Y} dY + \left(\frac{\partial f}{\partial t} + \frac{1}{2} \sigma^2 (Y, t) \frac{\partial^2 f}{\partial Y^2}\right) dt, \qquad (15)$$

dôsledkom čoho funkcia f vyhovuje stochastickej diferenciálnej rovnici

$$df = \left(\frac{\partial f}{\partial t} + \mu(Y, t)\frac{\partial f}{\partial Y} + \frac{1}{2}\sigma^{2}(Y, t)\frac{\partial^{2} f}{\partial Y^{2}}\right)dt + \sigma(Y, t)\frac{\partial f}{\partial Y}dw.$$
(16)

Predpokladáme, že je váhy úlohy (10) sú z neprázdnej polyedrickej množiny

$$\Omega = \{\theta \in \mathcal{R}^n \mid A\theta \le b, \ C\theta = d\},$$
(17)

pričom nejaké ohraničenia vyjadrujú  $\sum_{i=1}^{n} \theta_i = 1$ , prípadne niečo podobné (napríklad nerovnosť v tomto vzťahu a nezápornosť váh, ak neinvestujeme nutne všetky prostriedky). Lineárne ohraničenia vyjadrujú potrebu splniť isté obmedzenie na diverzifikáciu aktív. Napríklad situácia

$$A = -I$$
,  $b = \mathbf{0}$ ,  $C = (1, ..., 1)$ ,  $d = 1$  (18)

zodpovedá nemožnosti držať krátke pozície (vykonávať short - selling) - to jest požičať si aktívum, predať ho, neskôr kúpiť a vrátiť ho.

Ak máme k dispozícii n aktív s driftmi  $\mu_i$  a volatilitami a vzájomnými kovarianciami  $\sigma_{ij}$ , potom pre procesy  $Y^1, Y^2, \ldots, Y^n$  modelujúce vývoj ich cien bude [25] mať stochastická diferenciálna rovnica analogická k (12) tvar

$$dY^{i} = \mu_{i} Y^{i} dt + Y^{i} \sum_{j=1}^{n} \sigma_{ij} dw^{j}, \qquad (19)$$

kde $w^1\,,\,w^2\,,\,\ldots\,,\,w^n$ sú Wienerové procesy s navzájom nezávislými prírastkami, čiže

$$\mathbb{E}\left(\mathrm{d}w^{i}\,\mathrm{d}w^{j}\right) = 0\,,\qquad i\neq j\,.\tag{20}$$

Uvažujme navyše parametre  $\varepsilon$  a r. Kým  $r \ge 0$  zastupuje bezrizikovú úrokovú mieru,  $\varepsilon \in \mathcal{R}$  vyjadruje konštantný príjem investora. Mnoho Európskych penzijných systémov používa  $\varepsilon > 0$ , čo vyjadruje príjem pochádzajúci z odvodov na dôchodok od pracujúcich (Koleva – Vulkov [13]). Dá sa ukázať, že stochastická diferenciálna rovnica pre proces  $Y^{\theta}$  popisujúca vývoj hodnoty portfólia za týchto podmienok má tvar

$$dY^{\theta} = \left[\varepsilon + (r + \mu(\theta))Y^{\theta}\right] dt + \sigma(\theta)Y^{\theta} dw.$$
(21)

To je možné použitím transformácie

$$X^{\theta} = f\left(Y^{\theta}, t\right) = \ln Y^{\theta} \tag{22}$$

a aplikovaním Itōovej lemy upraviť na

$$dX^{\theta} = \left[ 0 + \left( \varepsilon + (r + \mu(\theta)) Y^{\theta} \right) \frac{1}{Y^{\theta}} - \frac{1}{2} \left( \sigma(\theta) Y^{\theta} \right)^{2} \frac{1}{(Y^{\theta})^{2}} \right] dt + \sigma(\theta) Y^{\theta} \frac{1}{Y^{\theta}} dw = \left( \varepsilon e^{-X^{\theta}} + r + \mu(\theta) - \frac{1}{2} \sigma^{2}(\theta) \right) dt + \sigma(\theta) dw.$$
(23)

Z teórie stochastického dynamického programovania je známe že na riešenie problému (10) je možné použiť hodnotovú funkciu

$$V(x, t) = \sup_{\theta|_{[t, T)}} \left\{ \mathbb{E} \left[ U\left(X_T^{\theta}\right) \middle| X_t^{\theta} = x \right] \right\}$$
(24)

s koncovou podmienkou V(x, T) = U(x). Túto funkciu je možné chápať ako očakávanú strednú hodnotu z hodnoty funkcie užitočnosti v čase T, ak sa nachádzame v čase t a hodnota portfólia je x ([7], [16], Kilianová – Ševčovič [11], Halická – Jurča [8], Abe – Ishimura [1], Macová – Ševčovič [16]), alebo aj ako okamžitú funkciu užitočnosti. Intuitívne, ak v každom časovom okamihu zvolíme za  $\hat{\theta}$ 

$$\widehat{\theta}(x, t) = \arg \sup_{\theta|_{[t, T)}} \left\{ \mathbb{E} \left[ U \left( X_T^{\theta} \right) \mid X_t^{\theta} = x \right] \right\}$$
(25)

takú hodnotu váh, ktorá je optimálna v zmysle prechodu zo stavu x v čase t do stavu v čase T, dostaneme aj optimálnu hodnotu pre riešenie úlohy (10). Podľa Bellmanového princípu optimality bude optimálne riešenie  $\hat{\theta}(x, t)$  problému (10) optimalizovať aj prechod z každého času t do času t + dt pre malý okamih dt. Hodnotová funkcia (24) úlohy (10) potom spĺňa

$$V(x, t) = \sup_{\theta|_{[t, t+dt]}} \left\{ \mathbb{E} \left[ V \left( X_{t+dt}^{\theta}, t+dt \right) \mid X_{t}^{\theta} = x \right] \right\}.$$
(26)

Odčítaním  $V\left(x\,,\,t\right)$ od oboch strán a zahrnutím tohto nenáhodného výrazu do strednej hodnoty dostaneme

$$0 = \sup_{\theta|_{[t,t+dt]}} \left\{ \mathbb{E} \left[ V \left( X_{t+dt}^{\theta}, t+dt \right) - V \left( x, t \right) \middle| X_{t}^{\theta} = x \right] \right\} = \sup_{\theta|_{[t,t+dt]}} \mathbb{E} \left( dV \right).$$
(27)

Ak je proces $X^{\theta}$ daný rovnicou (23), aplikovaním Itōovej lemy získame pre diferenciál dV stochastickú diferenciálnu rovnicu

$$dV = \left(\frac{\partial V}{\partial t} + \left(\varepsilon e^{-x} + r + \mu(\theta) - \frac{1}{2}\sigma^{2}(\theta)\right)\frac{\partial V}{\partial x} + \frac{1}{2}\sigma^{2}(\theta)\frac{\partial^{2} V}{\partial x^{2}}\right)dt + \sigma(\theta)\frac{\partial V}{\partial x}dw.$$
(28)

Ak zoberieme do úvahy, že prírastok d $w = w_{t+dt} - w_t$  a  $X_t^{\theta}$  sú nezávislé, máme

$$\mathbb{E}\left(\sigma\left(\theta\right)\frac{\partial V}{\partial x}\,\mathrm{d}w\right) = 0\tag{29}$$

a (27) je ekvivalentné s

$$0 = \sup_{\theta \in \Omega} \left\{ \mathbb{E} \left[ \left( \frac{\partial V}{\partial t} + \left( \varepsilon \, \mathrm{e}^{-x} + r + \mu \left( \theta \right) - \frac{1}{2} \, \sigma^2 \left( \theta \right) \right) \, \frac{\partial V}{\partial x} + \frac{1}{2} \, \sigma^2 \left( \theta \right) \frac{\partial^2 V}{\partial x^2} \right) \, \mathrm{d}t \right] \right\}. \tag{30}$$

Vynechaním zbytočného operátora strednej hodnoty nenáhodného výrazu a diferenciálu dt nulovej funkcie dostaneme Hamilton – Jacobi – Bellmanovú PDR pre hodnotová funkciu (24) úlohy (10) s procesom  $X^{\theta}$  daným rovnicou (23)

$$\partial_t V + \sup_{\theta \in \Omega} \left\{ \left( \varepsilon \, \mathrm{e}^{-x} + r + \mu\left(\theta\right) - \frac{1}{2} \, \sigma^2\left(\theta\right) \right) \, \partial_x \, V + \frac{1}{2} \, \sigma^2\left(\theta\right) \, \partial_x^2 \, V \right\} = 0 \qquad (31)$$

 $\forall x \in \mathcal{R}, t \in [0, T)$ s koncovou podmienkou V(x, T) = U(x). Táto PDR je nelineárna (Ševčovič [24]) a jej numerický výpočet je komplikovaný maximalizovaním výrazu. Preto je výhodné použiť Riccatiho transformáciu ([11], [16], [1])

$$\varphi(x, t) = 1 - \frac{\partial_x^2 V(x, t)}{\partial_x V(x, t)}, \qquad (32)$$

ktorá nám umožní namiesto nej riešiť kváziline<br/>árnu PDR funkcie $\varphi$ . Všimnime si, že funkci<br/>a $\varphi\left(x\,,\,t\right)-1$  je okamžitým koeficientom absolútnej averzie k riziku. Po úprave

$$-\varphi(x, t)\partial_{x}V(x, t) = -\partial_{x}V(x, t) + \partial_{x}^{2}V(x, t)$$
(33)

a jej dosadení do (31) máme

$$\partial_t V + \left(\varepsilon e^{-x} + r + \sup_{\theta \in \Omega} \left\{ \mu\left(\theta\right) - \frac{1}{2} \sigma^2\left(\theta\right) \varphi\left(x, t\right) \right\} \right) \partial_x V\left(x, t\right) = 0, \quad (34)$$

pričom si môžme všimnúť, že optimalizovaný výraz v tomto vzťahu už neobsahuje žiadne parciálne derivácie. Ak sú drift  $\mu(\theta)$  a variancia  $\sigma^2(\theta)$  dané pomocou

$$\mu(\theta) = \theta^T \,\mu\,, \qquad \sigma^2(\theta) = \theta^T \,\Sigma\theta\,, \tag{35}$$

kde  $\mu$  je vektor očakávaných výnosov <br/>a $\Sigma = \Sigma^T \succ 0$  je kovariančná matica uvažovaných aktív, o ktorej predpokladáme, že je symetrická a kladne definitná, potom je maximalizovanie tohto výrazu úlohou KP

$$\min_{\theta \in \Omega} \left\{ \frac{\varphi}{2} \, \theta^T \, \Sigma \, \theta - \mu^T \, \theta \right\} \tag{36}$$

s parametrom  $\varphi$  v účelovej funkcii, lebo maximalizovať funkciu je ekvivalentné jej minimalizovaniu s opačným znamienkom. Označme  $\lambda(\varphi)$  hodnotovú funkciu úlohy PKP

$$\lambda\left(\varphi\right) = \min_{\theta \in \Omega} \left\{ \frac{\varphi}{2} \,\theta^T \,\Sigma \,\theta - \mu^T \,\theta \right\}. \tag{37}$$

Keďže po zmene maximalizačnej úlohy na minimalizačnú musíme funkčnú hodnotu v optimálnom riešení opäť prenásobiť -1, aby korešpondovala s maximom pôvodnej funkcie, dostávame

$$\partial_t V + \left[\varepsilon e^{-x} + r - \lambda \left(\varphi \left(x, t\right)\right)\right] \,\partial_x V \left(x, t\right) = 0.$$
(38)

Keď teraz (33) prepíšeme ako

$$\partial_x^2 V = (1 - \varphi) \,\partial_x V \,, \tag{39}$$

dostaneme pre vyjadrenie  $\partial_t \varphi \ge (32)$ 

$$\partial_t \varphi = -\frac{\partial_t \partial_x^2 V}{\partial_x V} + \frac{(\partial_t \partial_x V) (\partial_x^2 V)}{(\partial_x V)^2} = -\frac{\partial_t \partial_x^2 V}{\partial_x V} + (1-\varphi) \frac{\partial_t \partial_x V}{\partial_x V}.$$
(40)

Po označení

$$g(x, t) = \lambda \left(\varphi(x, t)\right) - \varepsilon e^{-x} - r \tag{41}$$

a dosadení do vzťahu (38) máme

$$\partial_t V = g \,\partial_x V \,, \tag{42}$$

čo spolu s (39) dáva pre vyjadrenie parciálnych deriváci<br/>i $\partial_t\,\partial_x\,V\,,\,\partial_t\,\partial_x^2\,V$  postupne

$$\partial_t \partial_x V = \partial_x g \,\partial_x V + g \,\partial_x^2 V = \left[\partial_x g + g \left(1 - \varphi\right)\right] \,\partial_x V \tag{43}$$

$$\partial_t \partial_x^2 V = \left\{ \partial_x^2 g + \partial_x \left[ g \left( 1 - \varphi \right) \right] \right\} \partial_x V + \left[ \partial_x g + g \left( 1 - \varphi \right) \right] \partial_x^2 V =$$
(44)

$$= \left\{ \partial_x^2 g + \partial_x \left[ g \left( 1 - \varphi \right) \right] + \left[ \partial_x g + g \left( 1 - \varphi \right) \right] \left( 1 - \varphi \right) \right\} \partial_x V.$$

Dosadením týchto vzťahov do (40) získame

$$\partial_t \varphi = -\partial_x^2 g - \partial_x \left[ g \left( 1 - \varphi \right) \right] \tag{45}$$

a spätným dosadením g(x, t) zo (40) dostaneme [11], že funkcia  $\varphi(x, t)$  definovaná ako (32) spĺňa nasledovnú kvázilineárnu PDR

$$\partial_t \varphi + \partial_x^2 \lambda(\varphi) + \partial_x \left[ \lambda(\varphi) \left( 1 - \varphi \right) + \varphi \left( \varepsilon e^{-x} + r \right) \right] = 0 \qquad \forall x \in \mathcal{R} \,, \, t \in [0, T)$$

$$\varphi(x, T) = 1 - \frac{U''(x)}{U'(x)} \,, \qquad x \in \mathcal{R} \,.$$
(46)

Táto PDR vyjadruje, aká averzia k riziku je optimálna pri stave portfólia x v čase t vzhľadom na úlohu (10). Pomocou nej môžeme vypočítať funkciu optimálnych váh  $\hat{\theta}(x, t)$  nasledovne: najprv vypočítame hodnoty funkcie  $\lambda(\varphi)$ , potom pomocou nich vypočítame pre našu známu funkciu užitočnosti U(x) hodnoty funkcie  $\varphi(x, t)$  a nakoniec tieto hodnoty dosadíme do (36) a odtiaľ získame optimálne rozloženie portfólia.

Prednosť počítania hodnôt  $\lambda(\varphi)$  dopredu je v tom, že po ich uložení sa nebudeme zdržiavať ich mnohonásobným výpočtom v priebehu riešenia PDR (46). Ak by sme ju však riešili metódou konečných diferencií, máme ešte inú možnosť, a to počítať hodnoty  $\lambda(\varphi)$  v priebehu jej riešenia. Tak by sme ich mali presne pre tie  $\varphi$ , ktoré nám na časových vrstvách vzniknú. Ale takéto presné počítanie by pri viacnásobnom riešení diferenciálnej rovnice (napríklad pre rôzne funkcie užitočnosti alebo pre rôzne časové intervaly) bolo výpočtovo neúnosné. Nevýhodou počítania  $\lambda(\varphi)$  dopredu však ostáva nutnosť zaokrúhľovať na časových vrstvách vznikajúce  $\varphi$  na tie, pre ktoré máme  $\lambda(\varphi)$ vypočítané a používať tieto nepresné hodnoty miesto tých potrebných. To by mohlo byť únosné pre dostatočne jemnú diskretizáciu  $\varphi$  pri výpočte  $\lambda(\varphi)$ . Algoritmus odvodený v nasledujúcej kapitole však vylepší oba tieto postupy. Budeme schopní použiť presné hodnoty  $\lambda(\varphi)$  a zachovať výpočtovú náročnosť na prijateľnej úrovni.

# 2 Algoritmus pre parametrické kvadratické programovanie

Predpokladajme, že máme v úmysle spočítať hodnoty funkcie  $\varphi(x, t)$  zo (46). Na to je ale nutné poznať hodnoty funkcie  $\lambda(\varphi)$  v mnohých bodoch. V závislosti od použitej numerickej schémy a diskretizácie sa môže líšiť počet týchto bodov, ale pravdou, samozrejme je, že čím kvalitnejšiu aproximáciu máme v úmysle spočítať, tým viac bodov je potrebné dosadiť za  $\varphi$  a následne vyriešiť vzniknutú úlohu KP. Pri oboch postupoch popísaných na konci predchádzajúcej kapitoly budeme riešiť priveľa problémov KP so stálym lineárnym členom a množinou prípustných riešení a iba malou zmenou v kvadratickom člene na to, aby nás to neprinútilo zamyslieť sa nad inými, efektívnejšími možnosťami. V tejto kapitole jednu takú popíšeme. Odvodíme algoritmus, ktorý vyrieši úlohu (37) pre všetky  $\varphi > 0$  s použitím výsledku jedinej úlohy KP.

#### 2.1 Formulácia úlohy

Uvažujme parametrické kvadratické programovanie v štandardnom tvare

$$\min_{\theta \in \Omega} \left\{ \frac{\varphi}{2} \, \theta^T \, \Sigma \, \theta + \mu^T \, \theta \right\} \,, \qquad \varphi > 0 \,, \tag{47}$$

teda s opačným znamienkom  $\mu$  oproti (36), kde  $\Sigma = \Sigma^T \succ 0$  je symetrická, kladne definitná matica a množina prípustných riešení  $\Omega$  je neprázdna polyedrická množina popísaná m ohraničeniami typu nerovnosti a r ohraničeniami typu rovnosti

$$\Omega = \{\theta \in \mathcal{R}^n \mid A\theta \le b, \ C\theta = d\},$$
(48)

kde  $A \in \mathcal{R}^{m \times n}$ ,  $C \in \mathcal{R}^{r \times n}$ ,  $b \in \mathcal{R}^m$ ,  $d \in \mathcal{R}^r$ . Naším cieľom je vypočítať optimálne riešenia  $\widehat{\theta}(\varphi)$ . Keďže je  $\widehat{\theta}(\varphi) : \mathcal{R} \longrightarrow \mathcal{R}^n$  spojitá funkcia, čo vyplýva z geometrickej predstavy o lineárne parametrizovanej rýdzokonvexnej funkcii minimalizovanej cez konvexnú množinu alebo z (Klatte [12]), tieto tvoria krivku, lebo z z kladnej definitnosti  $\Sigma$  vyplýva navyše jednoznačnosť optimálneho riešenia  $\widehat{\theta}(\varphi)$  pre všetky  $\varphi > 0$ . Zo známych hodnôt  $\widehat{\theta}(\varphi)$  potom ľahko vypočítame hodnotovú funkciu  $\widetilde{\lambda}(\varphi)$  tejto úlohy.

**Definícia 2.1.** Hovoríme, že k - te ohraničenie typu nerovnosti je v bode  $\theta \in \Omega$ aktívne, ak  $(A\theta)_k = b_k$ . Označme  $K(\varphi)$  množinu obsahujúcu indexy aktívnych ohraničení typu nerovnosti v bodoch optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\varphi)$ 

$$K(\varphi) = \left\{ k \in \{1, 2, \dots, m\} \mid \left(A\widehat{\theta}(\varphi)\right)_k = b_k \right\}.$$
(49)

**Predpoklad 2.2.** Pre každé  $\varphi \in (0, \infty)$  sú v bode optimálneho riešenia  $\hat{\theta}(\varphi)$  normálové vektory nadrovín aktívnych ohraničení lineárne nezávislé, čiže matica G zložená z riadkov rovností C a aktívnych nerovností  $A_{k|k\in K(\varphi)}$ 

$$G = \begin{pmatrix} C \\ A_{k \mid k \in K(\varphi)} \end{pmatrix}$$
(50)

má plnú riadkovú hodnosť, teda

$$\forall \varphi \in (0, \infty) : rank(G) = |K(\varphi)| + rank(C) = |K(\varphi)| + r.$$
(51)

V priebehu odvádzania a používania algoritmu pre PKP budeme potrebovať vyriešiť systém rovníc s maticou  $G \Sigma^{-1} G^T$ , kde G bude matica, ktorá bola predstavená v (50). Existenciu a jednoznačnosť riešenia nám zaručí práve Predpoklad 2.2. Z lineárnej algebry je totiž známe tvrdenie, ktoré hovorí, že ak majú aj matica G, ktorá má rozmery  $p \times n$ ,  $p \leq n$ , aj matica  $\Sigma^{-1}$  plnú hodnosť

$$rank (\Sigma^{-1}) = n, \qquad rank (G) = p, \qquad (52)$$

potom má plnú hodnosť aj matica $G\,\Sigma^{-1}\,G^T$ 

$$rank \left(G \Sigma^{-1} G^T\right) = p.$$
(53)

**Dôsledok 2.3.** Za platnosti Predpokladu 2.2 je  $G \Sigma^{-1} G^T$  regulárna matica.

Predpoklad 2.2 je bez ujmy na všeobecnosti, pretože sa netýka samotnej množiny prípustných riešení, iba jej zápisu. Každý polyéder (48) možno vyjadriť ohraničeniami typu rovnosti a nerovnosti "čo najúspornejšie" v zmysle, aby ohraničenia typu nerovnosti implicitne nezahŕňali žiadne ohraničenie typu rovnosti ani žiadne z nich nebolo nadbytočné z hľadiska popisu  $\Omega$  a aby matica C ohraničení typu rovnosti mala plnú riadkovú hodnosť. V takom prípade by boli normálové vektory aktívnych ohraničení lineárne nezávislé pre všetky body  $\theta \in \Omega$ , nielen pre tie nachádzajúce sa na krivke optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\varphi)$  ako je to v Predpoklade 2.2, avšak to nám postačí. Predstavme



**Obr. 1:** Prienik troch lineárne závislých nadrovín v  $\mathcal{R}^3$ 

si napríklad situáciu na Obrázku 1, kde sa pretínajú tri lineárne závislé nadroviny v  $\mathcal{R}^3$  predstavujúce nerovnosti. Zelené šípky ukazujú, ktorú časť priestoru vymedzujú modrá a žltá nadrovina ako prípustnú. Ak červená nadrovina vymedzuje horný polpriestor, potom je fialovo vyznačená oblasť prípustná a táto nerovnosť je nadbytočná. Ak naopak červená nadrovina vymedzuje spodný polpriestor, potom je prípustná oblasť spoločný prienik všetkých troch nadrovín a táto je vyjadriteľná ako prienik nejakých dvoch lineárne nezávislých rovností.

#### 2.2 Teória nelineárneho programovania

Úloha (47) patrí (Hamala – Trnovská [9]) do triedy úloh nelineárneho programovania

$$\min_{\theta \in \overline{\Omega}} f_0(\theta), \qquad (54)$$

kde množina prípustných riešení je popísaná ako

$$\overline{\Omega} = \{\theta \in \mathcal{R}^n \mid f_i(\theta) \le 0, \ g_j(\theta) = 0, \ i = 1, \dots, m, \ j = 1, \dots, r\}.$$
(55)

Presnejšie patrí do jej časti konvexného programovania, ktoré je charakteristické konvexnou množinou prípustných riešení aj minimalizovanou funkciou. Konvexné úlohy sa vyznačujú veľmi dobrými vlastnosťami:

- každý bod lokálneho optima je zároveň aj bodom globálneho optima
- množina optimálnych riešení je súvislá a konvexná

Úloha (54) je konvexná práve vtedy, ak sú funkcie  $f_0(\theta)$ ,  $f_i(\theta)$  konvexné  $\forall i$  a funkcie  $g_j(\theta)$  sú lineárne  $\forall j$ . Úloha (47) je ešte lepší typ úlohy, lebo kvôli rýdzokonvexnosti minimalizovanej funkcie  $f_0(\theta) = \frac{\varphi}{2} \theta^T \Sigma \theta + \mu^T \theta$  má jediné optimálne riešenie  $\hat{\theta}(\varphi)$  pre všetky  $\varphi > 0$ . Hoci niektoré nižšie uvedené pojmy a tvrdenia sa týkajú aj všeobecnej úlohy (54), budeme ďalej predpokladať, že úloha, o ktorej hovoríme, je konvexná.

Pri riešení úloh nelineárneho programovania hrajú dôležitú úlohu Karush – Kuhn – Tuckerove podmienky (KKT podmienky). Za predpokladu splnenia istých podmienok regularity bodu (angl. constraint qualifications) totiž dávajú informáciu o tom, čo tento bod spĺňa, ak je optimálnym riešením. Sú teda nutnými podmienkami. Ale naša úloha je konvexná a v konvexnom programovaní sú nielen nutnými, ale aj postačujúcimi podmienkami, a to aj bez predpokladu regularity. To znamená, že ak ich nejaký bod spĺňa, potom je automaticky optimálnym riešením. Ich tvar pre úlohu (54) sa v prípade diferencovateľnosti všetkých zúčastnených funkcií  $f_0(\theta)$ ,  $f_i(\theta)$ ,  $g_j(\theta)$  dá formálne odvodiť z Lagrangeovej funkcie

$$L(\theta, u, v) = f_0(\theta) + \sum_{i=1}^m f_i(\theta) u_i + \sum_{j=1}^r g_j(\theta) v_j, \qquad \theta \in \mathcal{R}^n, \, \mathbf{0} \le u \in \mathcal{R}^m, \, v \in \mathcal{R}^r$$
(56)

derivovanim podľa  $\theta$  a Lagrangeových multiplikátorov u, v nasledovne ([9], Kuhn – Tucker [14], Boyd – Vandenberghe [4]):

$$\nabla_{\theta} L(\theta, u, v) = \nabla_{\theta} f_0(\theta) + \sum_{i=1}^{m} u_i \nabla_{\theta} f_i(\theta) + \sum_{j=1}^{r} v_j \nabla_{\theta} g_j(\theta) = \mathbf{0}, \qquad (57)$$

$$\frac{\partial L}{\partial u_i} = f_i(\theta) \le 0, \qquad u_i \frac{\partial L}{\partial u_i} = u_i f_i(\theta) = 0, \qquad u_i \ge 0 \qquad \forall i = 1, \dots, m, \quad (58)$$

$$\frac{\partial L}{\partial v_j} = g_j(\theta) = 0 \qquad \qquad \forall j = 1, \dots, r.$$
(59)

Ďalšiu významnú úlohu má Lagrangeová duálna funkcia a Lagrangeová duálna úloha. Lagrangeová duálna funkcia D(u, v) je dôležitá tým, že každá jej funkčná hodnota dáva spodný odhad pre optimálnu hodnotu primárnej úlohy (tak sa v súvislosti s duálnou úlohou nazýva pôvodná úloha (54))

$$D(u, v) \le f_0(\theta). \tag{60}$$

Vo všeobecnosti je pre úlohu nelineárneho programovania (54) definovaná ako

$$D(u, v) = \min_{\theta} L(\theta, u, v), \qquad u \ge \mathbf{0}.$$
(61)

Najlepší spodný odhad je náplňou Lagrangeovej duálnej úlohy

$$\max_{u \ge \mathbf{0}} D(u, v). \tag{62}$$

Nie vždy je možné hľadanú optimálnu hodnotu primárnej úlohy zdola ohraničiť optimálnou hodnotou duálnej úlohy tak, aby boli obe hodnoty rovnaké. Vtedy hovoríme o slabej dualite (nerovnosť  $\leq$  vo vzťahu (63)). V prípade silnej duality platí

$$D(\widehat{u}, \widehat{v}) = f_0(\widehat{\theta}) \tag{63}$$

a duálna úloha je ekvivalentná primárnej úlohe v tom zmysle, že optimálne riešenie duálnej úlohy sú Lagrangeové multiplikátory prislúchajúce optimálnemu riešeniu primárnej úlohy. To sa potom dá v prípade rýdzokonvexnosti  $f_0(\theta)$  získať vyriešením voľnej optimalizačnej úlohy

$$\min_{a} L\left(\theta, \,\widehat{u}, \,\widehat{v}\right) \,. \tag{64}$$

Lagrangeová duálna úloha je konvexná bez ohľadu na konvexnosť primárnej úlohy [4].

Je možné usúdiť, že úloha (47) má parametrizované je nielen optimálne riešenie, ale aj Lagrangeové multiplikátory

$$\widehat{u} = \widehat{u}(\varphi), \qquad \widehat{v} = \widehat{v}(\varphi).$$
(65)

To bude idea algoritmu. Na jednej strane budeme pozorovať zmenu optimálneho riešenia primárnej úlohy  $\hat{\theta}(\varphi)$  a na druhej strane zmenu  $(\hat{u}(\varphi), \hat{v}(\varphi))^T$  optimálneho riešenia duálnej úlohy, čiže Lagrangeových multiplikátorov prislúchajúcich optimálnemu riešeniu primárnej úlohy, a kombinovaním týchto informácii zostavíme krivku  $\hat{\theta}(\varphi)$ .

Bude preto potrebné spomenúť ešte jednu úlohu Lagrangeových multiplikátorov. Z nelineárneho programovania je známe, že určiť, či je k – te ohraničenie typu nerovnosti v optimálnom riešení aktívne, je možné z hodnoty jemu prislúchajúceho Lagrangeovho multiplikátora  $\hat{u}_k$ . Kladný Lagrangeov multiplikátor indikuje aktívne ohraničenie, kým nulový znamená buď neaktívne alebo také ohraničenie, ktoré je síce aktívne, ale jeho malou perturbáciou rozširujúcou množinu prípustných riešení by sa optimálne riešenie, ktoré je v našom prípade jediné, nezmenilo. Dá sa to vidieť z interpretácie Lagrangeových multiplikátorov ako lokálneho ukazovateľa senzitivity optimálnej hodnoty vzhľadom na perturbáciu ohraničení. Označme

$$F(y) = \min_{\theta \in \overline{\Omega}(y)} f_0(\theta), \qquad y \in \mathcal{R}^m$$
(66)

hodnotovú funkciu úlohy konvexného programovania s množinou prípustných riešení

$$\overline{\Omega}(y) = \{\theta \in \mathcal{R}^n \mid f_i(\theta) \le y_i, \ g_j(\theta) = 0, \ i = 1, \dots, m, \ j = 1, \dots, r\}.$$
(67)

Malá zmena pravej strany k – teho ohraničenia v  $y = \tilde{y}$  potom zodpovedá zmene optimálnej hodnoty veľkosti k – teho optimálneho Lagrangeovho multiplikátora

$$\widehat{u}_{k}(y)|_{y=\widetilde{y}} = -\frac{\partial F(y)}{\partial y_{k}}\Big|_{y=\widetilde{y}}.$$
(68)

Podobná interpretácia senzitívnosti platí [4], [9] pre ohraničenia typu rovnosti.

**Lema 2.4.** Nech sú dané dve úlohy konvexného programovania s tou istou rýdzokonvexnou minimalizovanou funkciou  $f_0(\theta)$ , pričom úlohou  $\mathcal{U}$  je minimalizovať cez konvexnú množinu prípustných riešení

$$\overline{\Omega} = \{\theta \mid f_i(\theta) \le 0, \ g_j(\theta) = 0, \ i = 1, \dots, m, \ j = 1, \dots, r\}$$
(69)

a úlohou  $\widetilde{\mathcal{U}}$  je minimalizovať cez konvexnú množinu prípustných riešení

$$\Omega = \{\theta \mid f_i(\theta) \le 0, \ g_j(\theta) = 0, \ i = 1, \dots, \ k - 1, \ k + 1, \dots, \ m, \ j = 1, \dots, r\}.$$
(70)

Ak je v optimálnom riešení  $\hat{\theta}_{\mathcal{U}}$  úlohy  $\mathcal{U}$  Lagrangeov multiplikátor k – teho ohraničenia typu nerovnosti nulový  $(\hat{u}_k)_{\mathcal{U}} = 0$ , potom sú optimálne riešenia týchto úloh totožné

$$\widehat{\theta}_{\mathcal{U}} = \widehat{\theta}_{\widetilde{\mathcal{U}}} \,. \tag{71}$$

V prípade konvexnej minimalizovanej funkcie lema platí v takomto tvare: ak existuje také optimálne riešenie  $\hat{\theta}_{\mathcal{U}}$  úlohy  $\mathcal{U}$ , že jemu prislúchajúci Lagrangeov multiplikátor k – teho ohraničenia typu nerovnosti je nulový  $(\hat{u}_k)_{\mathcal{U}} = 0$ , potom každé optimálne riešenie úlohy  $\mathcal{U}$  patrí medzi do množiny optimálnych riešení úlohy  $\widetilde{\mathcal{U}}$ . Nám však postačí jej tvar s rýdzokonvexnou minimalizovanou funkciou. Ponúkame dva alternatívne dôkazy, pričom druhý z nich platí bezo zmeny aj pre prípad konvexnej minimalizovanej funkcie.

 $D\hat{o}kaz 1$ . Prvým odôvodením je geometria rýdzokonvexnej funkcie. Jedna z jej definícií ju opisuje ako funkciu, ktorej funkčné hodnoty sú medzi akýmikoľvek dvoma bodmi nad úsečkou spájajúcou funkčné hodnoty v týchto bodoch

$$\rho f_0(\theta^1) + (1-\rho) f_0(\theta^2) > f_0(\rho \theta^1 + (1-\rho) \theta^2) \quad \forall \rho \in (0, 1).$$
(72)

Označme

$$\Upsilon = \left\{ \Theta \mid \Theta \in \overline{\Omega} , \ f_k(\Theta) = 0 \right\}$$
(73)

časť hranice množiny prípustných riešení úloh<br/>y $\mathcal{U}$ vymedzenej k – tym ohraničením typu nerovnosti. Ak je to<br/>to ohraničenie v optimálnom riešení neaktívne

$$f_k\left(\hat{\theta}_{\mathcal{U}}\right) < 0\,,\tag{74}$$

potom je hodnota minimalizovanej funkcie na tejto časti hranice vyššia ako v optime

$$f_0(\Theta) > f_0(\theta_{\mathcal{U}}) \quad \forall \Theta \in \Upsilon,$$
(75)

lebo tam je najnižšia zo všetkých prípustných riešení a je jediné. Ak sa odstránením tohto ohraničenia množina prípustných riešení rozšíri, každý bod "novo sprípustnenej" oblasti  $\widetilde{\Omega} \setminus \overline{\Omega}$  bude dosiahnuteľný úsečkou prechádzajúcou  $\widehat{\theta}_{\mathcal{U}}$  a nejakým bodom  $\Theta \in \Upsilon$ , ktorá celá leží v  $\widetilde{\Omega}$  lebo obe množiny  $\widetilde{\Omega}$ ,  $\overline{\Omega}$  sú konvexné. Pre všetky  $\theta \in \widetilde{\Omega} \setminus \overline{\Omega}$  bude úsečka spájajúca  $f_0(\theta)$  a  $f_0(\widehat{\theta}_{\mathcal{U}})$  prechádzať nad nejakou hodnotou  $f_0(\Theta)$  z odstránenej hranice  $\Theta \in \Upsilon$ , ktorá je vyššia ako  $f_0(\widehat{\theta}_{\mathcal{U}})$ . Preto platí

$$f_0(\widehat{\theta}_{\mathcal{U}}) < f_0(\theta) \quad \forall \theta \in \widetilde{\Omega} \setminus \overline{\Omega} \Rightarrow \forall \theta \in \widetilde{\Omega}.$$
(76)

Ak je v bode optimálneho riešenia k – te ohraničenie typu nerovnosti aktívne  $\widehat{\theta}_{\mathcal{U}} \in \Upsilon$ , platí tá istá úvaha. Najprv sa pri malej perturbácii tohto ohraničenia optimálna hodnota nezmení, čo znamená, že optimálne riešenie sa nezmení a teda už neleží na hranici danej týmto ohraničením. Použijeme preto predchádzajúcu úvahu.

 $D\hat{o}kaz \ 2$ . Druhé odôvodnenie je, že ak je nejaký bod optimálnym riešením, potom spĺňa KKT podmienky (57) – (59). Po odstránení hocijakého ohraničenia a k nemu prislúchajúceho Lagrangeovho multiplikátora  $\hat{u}_k$  tento bod neprestane byť prípustný a pozostalé  $\hat{u}$ ,  $\hat{v}$  neprestanú spĺňať podmienky komplementarity s k nim prislúchajúcimi pozostalými ohraničeniami, ani  $\hat{u}$  neprestanú byť nezáporné. Tento bod teda splní posledné dva riadky KKT podmienok (58) – (59). Nulový Lagrangeov multiplikátor pri riešení sústavy rovníc (57) spôsobí, že toto ohraničenie tu nemá žiadnu rolu a teda jeho odstránením neprestane bod spĺňať ani prvý riadok KKT podmienok (57), čím ostáva optimálnym riešením.

#### 2.3 Lokálne ekvivalentná úloha na viazaný extrém

Napíšeme si KKT podmienky pre úlohu (47). Lagrangeová funkcia má tvar

$$L(\theta, u, v) = \frac{\varphi}{2} \theta^T \Sigma \theta + \mu^T \theta + u^T (A \theta - b) + v^T (C \theta - d), \qquad u \ge \mathbf{0}$$
(77)

a jej derivovaním dostaneme

$$\varphi \Sigma \theta + \mu + A^T u + C^T v = \mathbf{0}, \qquad (78)$$

$$u^{T}(A\theta - b) = \mathbf{0}, \qquad A\theta \le b, \qquad u \ge \mathbf{0},$$
(79)

$$C \theta = d. \tag{80}$$

Veta 2.5. Predpokladajme, že poznáme množinu indexov aktívnych ohraničení optimálneho riešenia úlohy (47) pre nejaké  $\varphi = \varphi_1$ 

$$K(\varphi_1) = \left\{ k \mid \left( A \,\widehat{\theta}(\varphi_1) \right)_k = b_k \right\} \,. \tag{81}$$

Nech matica G a vektor h vzniknú pre  $\varphi_1$  podobne ako v (50) zložením riadkov matice C a aktívnych riadkov matice A a vektora d a aktívnych zložiek vektora b

$$G = \begin{pmatrix} C \\ A_{k \mid k \in K(\varphi_1)} \end{pmatrix}, \qquad h = \begin{pmatrix} d \\ b_{k \mid k \in K(\varphi_1)} \end{pmatrix}.$$
(82)

Potom je pre  $\varphi = \varphi_1$  optimálne riešenie  $\widehat{\theta}(\varphi_1)$  úlohy (47) zhodné s optimálnym riešením úlohy na viazaný extrém

$$\min_{G\theta=h} \left\{ \frac{\varphi_1}{2} \,\theta^T \,\Sigma \,\theta + \mu^T \,\theta \right\} = \min_{\theta \in \Omega} \left\{ \frac{\varphi_1}{2} \,\theta^T \,\Sigma \,\theta + \mu^T \,\theta \right\}.$$
(83)

 $D\hat{o}kaz$ . Úloha (47) je konvexná s rýdzokonvexnou minimalizovanou funkciou  $f_0 = \frac{\varphi_1}{2} \theta^T \Sigma \theta + \mu^T \theta$ . Lagrangeové multiplikátory všetkých neaktívnych ohraničení typu nerovnosti  $\hat{u}_{k|k\notin K(\varphi_1)}(\varphi_1)$  sú nulové. Môžeme preto použiť Lemu 2.4. Podobnou úvahou ako v Dôkaze 2 tejto lemy je vidno, že s odstránením neaktívneho ohraničenia sa Lagrangeové multiplikátory pozostalých ohraničení nezmenia. Môžeme ju teda postupne použiť na odstránenie všetkých pre  $\varphi_1$  neaktívnych ohraničení typu nerovnosti.

Veta 2.5 umožňuje rozložiť úlohu (47) na postupnosť úloh na viazaný extrém

$$\min_{G\theta=h} \left\{ \frac{\varphi}{2} \,\theta^T \,\Sigma \,\theta + \mu^T \,\theta \right\} \tag{84}$$

pre nejakú postupnosť  $\varphi$ . Onedlho vyjde najavo, že táto postupnosť je konečná a množina bodov  $\varphi$ , pre ktoré je  $K(\varphi)$  rovnaká, je interval. Teraz to zatiaľ predpokladajme a vyriešme úlohu (84). Lagrangeová funkcia má pre ňu tvar

$$L(\theta, u, v) = \frac{\varphi}{2} \theta^T \Sigma \theta + \mu^T \theta + v^T (G \theta - h)$$
(85)

a jej derivovaním dostaneme systém rovníc pre neznáme $\theta\,,\,v$ 

$$\varphi \Sigma \theta + \mu + G^T v = \mathbf{0} \tag{86}$$

$$G\theta = h, \qquad (87)$$

vyriešením ktorého získame optimálne riešenie úlohy (84). Najprv môžeme vyjadriť  $\theta$ 

$$\theta = \frac{1}{\varphi} \Sigma^{-1} \left( -\mu - G^T v \right) \,. \tag{88}$$

ako funkciu Lagrengeových multiplikátorov v. Po dosadení tohto do (87) máme

$$h = -\frac{1}{\varphi} G \Sigma^{-1} \mu - \frac{1}{\varphi} G \Sigma^{-1} G^T v.$$
(89)

Dôsledok 2.3 umožňuje jednoznačne vyjadriť vektor Lagrangeových multiplikátorov

$$v = -(G \Sigma^{-1} G^T)^{-1} G \Sigma^{-1} \mu - \varphi (G \Sigma^{-1} G^T)^{-1} h, \qquad (90)$$

ktorý môžme dosadiť do vyjadrenia optimálneho riešenia (88)

$$\widehat{\theta} = \widehat{\theta}_{lok} \left( \varphi \right) = \theta^c + \frac{1}{\varphi} \, \theta^s \,, \tag{91}$$

kde sme označili  $\theta^c$  zložku nezávislú (konštantnú) od  $\varphi$  a  $\theta^s$  závislú zložku (smer)

$$\theta^{c} = \Sigma^{-1} G^{T} (G \Sigma^{-1} G^{T})^{-1} h$$
(92)

$$\theta^{s} = -\Sigma^{-1} \mu + \Sigma^{-1} G^{T} (G \Sigma^{-1} G^{T})^{-1} G \Sigma^{-1} \mu.$$
(93)

Úlohu (84) budeme vzhľadom na úlohu (47) nazývať lokálne ekvivalentná úloha na viazaný extrém a množinu bodov  $\varphi$ , na ktorej sú optimálne riešenia týchto úloh rovnaké interval konštantnosti  $K(\varphi)$ . Všimnime si, že optimálne riešenia lokálne ekvivalentnej úlohy na viazaný extrém (84) tvoria polpriamku  $\hat{\theta}_{lok}(\varphi)$  (91) s počiatkom v bode  $\theta^c$  a smerovým vektorom  $\theta^s$ , ktorá s rastúcim  $\varphi$  smeruje do  $\theta^c$ , a navyše platí

$$\left(\theta_c\right)^T \Sigma \theta^s = 0. \tag{94}$$

Keďže úloha (47) bude vyriešiteľná postupnosťou lokálne ekvivalentných úloh na viazaný extrém, krivka optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\varphi)$  tejto úlohy bude tvorená zjednotením týchto úsečiek a polpriamok. Ostáva zistiť, ako sa môže zmeniť množina aktívnych ohraničení  $K(\varphi)$ . Najprv nech pre nejaké  $\varphi_1$  platí pre optimálne riešenie

$$A_1 \,\widehat{\theta} \,(\varphi_1) = b_1 \tag{95}$$

$$A_2 \,\widehat{\theta} \,(\varphi_1) = b_2 \tag{96}$$

$$A_3 \,\widehat{\theta} \left(\varphi_1\right) < b_3 \tag{97}$$

$$A_4 \,\overline{\theta} \,(\varphi_1) < b_4 \,, \tag{98}$$

kde  $A_k$ ,  $b_k$  sú nejaké časti matice A a vektora b, pričom niektoré môžu byť aj prázdne. Uvažujme situáciu  $\varphi_1 < \varphi_2$  a existenciu jedinej zmeny v  $K(\varphi)$  na intervale  $[\varphi_1, \varphi_2]$ .

Prvou možnosťou pri posune  $\varphi_1 \longrightarrow \varphi_2$  je pribudnutie aktívnych ohraničení  $K(\varphi_1) \subset K(\varphi_2)$ . To zodpovedá nárazu lokálnej polpriamky  $\hat{\theta}_{lok}(\varphi)$  v nejakom bode zmeny  $\varphi_z$ ,  $\varphi_1 \leq \varphi_z < \varphi_2$  na nejaké doteraz neaktívne nadroviny, napríklad (97), ktoré jej v smere  $\theta^s$  bránia v ďalšom postupe. Pre všetky  $\varphi \in [\varphi_z, \varphi_2]$  potom platí  $A_3 \hat{\theta}(\varphi) = b_3$ .

Druhou možnosťou pri posune  $\varphi_1 \longrightarrow \varphi_2$  je ubudnutie aktívnych ohraničení  $K(\varphi_1) \supset K(\varphi_2)$ . To zodpovedá opusteniu krivky  $\hat{\theta}(\varphi)$  v nejakom bode zmeny  $\varphi_z$ ,  $\varphi_1 < \varphi_z \leq \varphi_2$  nejakých doteraz aktívnych nadrovín, napríklad (95). Tieto už potom viac neobmedzujú optimálne riešenie  $A_1 \hat{\theta}(\varphi) < b_1 \forall \varphi \in (\varphi_z, \varphi_2]$ .

Tým sme vyčerpali všetky možnosti. Ďalšou by mohla byť kombinácia prvých dvoch situácií, to sa však nemôže stať, lebo náraz krivky  $\hat{\theta}(\varphi)$  na neaktívne nadroviny a jej opustenie aktívnych nadrovín vytvárajú odlišný charakter delenia hodnôt  $\varphi$  na intervaly konštantnosti  $K(\varphi)$ . Ak krivka  $\hat{\theta}(\varphi)$  narazí na nejakú množinu nadrovín, delenie má charakter  $[\varphi_1, \varphi_z)$ ,  $[\varphi_z, \varphi_2]$ , čiže sprava otvorený prvý interval. V prípade jej opustenia nejakej množiny nadrovín je delenie  $[\varphi_1, \varphi_z]$ ,  $(\varphi_z, \varphi_2]$ , čiže sprava uzavretý prvý interval. Je síce možné, aby krivka  $\hat{\theta}(\varphi)$  na nejakú nadrovinu narazila a okamžite ju alebo nejakú inú opustila, delenie na intervaly konštantnosti  $K(\varphi)$  však v takom prípade vyzerá  $[\varphi_1, \varphi_z)$ ,  $\{\varphi_z\}$ ,  $(\varphi_z, \varphi_2]$ . To ale zodpovedá kombinácii vyššie uvedených prípadov – *najprv* nárazu na nadroviny a až potom opusteniu množiny nadrovín.

Môžeme preto pozorovať náraz na neaktívne ohraničenia a opustenie aktívnych ohraničení oddelene. Budeme vychádzať zo známeho optimálneho riešenia  $\hat{\theta}(\varphi)$  pre  $\varphi = \varphi_0$ 

a v zvolenom smere  $\varphi$ , buď raste alebo poklese budeme sledovať, kedy krivka  $\hat{\theta}(\varphi)$  opustí nejaké momentálne aktívne ohraničenie a kedy sa nejaké doteraz neaktívne ohraničenie stane aktívnym. Za bod zmeny  $\varphi_z$  zvolíme, čo nastane skôr. Na intervale medzi týmito bodmi  $\varphi$  vypočítame optimálne riešenie  $\hat{\theta}(\varphi)$  úlohy (47) pomocou lokálne ekvivalentnej úlohy na viazaný extrém (84).

Bod nárazu  $\varphi_{zn}$  sa určí ľahko. Ak vychádzame z optimálneho riešenia (91) v smere danom (93), potom nám stačí zobrať posledný bod  $\varphi$ , kedy je splnená nerovnosť

$$A \,\widehat{\theta}_{lok} \left(\varphi\right) = A \,\left(\theta^c + \frac{1}{\varphi} \,\theta^s\right) \le b \,. \tag{99}$$

Napríklad pri raste  $\varphi$  to bude

$$\varphi_{zn} = \begin{cases} \min_{k \in \mathcal{M}} \frac{(A \theta^s)_k}{(b - A \theta^c)_k} & \text{ak } \mathcal{M} = \{k \mid (A \theta^s)_k < 0 , \ (b - A \theta^c)_k < 0\} \text{ je neprázdna} \\ \infty & \text{inak} \end{cases}$$
(100)

#### 2.4 Lagrangeová duálna úloha

Bod  $\varphi_{zo}$  opustenia krivky optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\varphi)$  nejakých aktívnych ohraničení určíme pomocou Lagrangeovej duálnej úlohy. Postačujúcou podmienkou pre silnú dualitu je linearita ohraničení [4], [9]. Pre úlohu (47) teda máme silnú dualitu a Lagrangeová duálna funkcia má pre ňu tvar

$$D(u, v) = -v^T d - u^T b + \min_{\theta} \left\{ \frac{\varphi}{2} \theta^T \Sigma \theta + \mu^T \theta + v^T C \theta + u^T A \theta \right\} \quad \mathbf{0} \le u.$$
(101)

Matica $\Sigma$ je kladne definitná, minimum je teda jednoznačne dané ako

$$\theta = \frac{1}{\varphi} \Sigma^{-1} \left( -\mu - C^T v - A^T u \right)$$
(102)

a jeho dosadením do (101) dostaneme

$$D(u, v) = -v^{T} d - u^{T} b - \frac{1}{2\varphi} \mu \Sigma^{-1} \mu - \frac{1}{2\varphi} v^{T} C \Sigma^{-1} C^{T} v - \frac{1}{2\varphi} u^{T} A \Sigma^{-1} A^{T} u - \frac{1}{\varphi} v^{T} C \Sigma^{-1} \mu - \frac{1}{\varphi} u^{T} A \Sigma^{-1} \mu - \frac{1}{\varphi} u^{T} A \Sigma^{-1} C^{T} v, \qquad \mathbf{0} \le u.$$
(103)

Keďže teraz nás zaujíma optimálne riešenie Lagrangeovej duálnej úlohy, nie hodnota v ňom, konštantu nezávislú na u, v nepotrebujeme a Lagrangeová duálna úloha pre

úlohu (47) má tvar

$$\max_{v,\mathbf{0}\leq u} \left\{ \frac{1}{2} \begin{pmatrix} v & u \end{pmatrix} P_{cele} \begin{pmatrix} v \\ u \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} v & u \end{pmatrix} q_{cele} \right\},$$
(104)

kde

$$P_{cele} = -\begin{pmatrix} C \Sigma^{-1} C^T & C \Sigma^{-1} A^T \\ A \Sigma^{-1} C^T & A \Sigma^{-1} A^T \end{pmatrix}, \qquad q_{cele} = -\begin{pmatrix} C \Sigma^{-1} \mu + \varphi d \\ A \Sigma^{-1} \mu + \varphi b \end{pmatrix}.$$
(105)

Význam indexov <sub>cele</sub> objasníme o chvíľu. Keďže má matica  $-C \Sigma^{-1} C^T$  z Predpokladu 2.2 plnú hodnosť, je záporne definitná a D(u, v) je rýdzokonkávna funkcia voľných premenných v. Mohli by sme to využiť, aby sme jednoznačne vyjadrili ich optimálnu hodnotu vzhľadom na úlohu (104)

$$v = -(C \Sigma^{-1} C^T)^{-1} \left(\varphi d + C \Sigma^{-1} \mu + C \Sigma^{-1} A^T u\right)$$
(106)

a po dlhšej úprave tak získali jej tvar obsahujúci iba premenné $\boldsymbol{u}$ 

$$\max_{u \ge \mathbf{0}} \left\{ \frac{1}{2} u^T P_{cele} u + u^T q_{cele} \right\},\tag{107}$$

kde

$$P_{cele} = -A \Sigma^{-1} A^T + A \Sigma^{-1} C^T (C \Sigma^{-1} C^T)^{-1} C \Sigma^{-1} A^T$$
(108)

$$q_{cele} = -A \Sigma^{-1} \mu - \varphi b + \varphi A \Sigma^{-1} C^T (C \Sigma^{-1} C^T)^{-1} d + A \Sigma^{-1} C^T (C \Sigma^{-1} C^T)^{-1} C \Sigma^{-1} \mu.$$
(109)

Onedlho ale uvidíme, že nám viac vyhovuje jej tvar (104). Z hľadiska opustenia krivky  $\hat{\theta}(\varphi)$  nejakých aktívnych ohraničení  $K(\varphi_1)$  v nejakom  $\hat{\theta}(\varphi_1)$  nepotrebujeme riešiť Lagrangeovú duálnu úlohu obsahujúcu Lagrangeové multiplikátory pre všetky ohraničenia. Stačí, ak budeme uvažovať ohraničenia, ktoré sú pre toto optimálne riešenie aktívne a ktoré teda vystupujú v lokálne ekvivalentnej úlohe na viazaný extrém pre bod  $\varphi_1$ . Postačí to aj pre jeho okolie  $O(\varphi_1)$ . Pre ohraničenia, ktoré sú v bode  $\hat{\theta}(\varphi_1)$  neaktívne, totiž existuje okolie  $O\left(\hat{\theta}(\varphi_1)\right)$  tohto bodu, na ktorom sú tiež neaktívne  $A_{k|k\notin K(\varphi_1)}\theta < b_{k|k\notin K(\varphi_1)}\forall\theta \in O\left(\hat{\theta}(\varphi_1)\right)$ . Z toho, že  $\hat{\theta}(\varphi)$  je spojitá funkcia vyplýva, že existuje taká malá zmenu v hodnote parametra  $\varphi$ , pre ktorú sa bude bod optima pohybovať v tomto okolí a teda žiadne momentálne neaktívne ohraničenia ho

neobmedzia. Inými slovami existuje okolie  $O(\varphi_1)$  bodu  $\varphi_1$ , kde sa množina  $K(\varphi_1)$ nezväčší a pre optimálne riešenie na tomto okolí budú aktívne tie isté ohraničenia ako pre $\widehat{\theta}\left(\varphi_{1}\right),$ alebo niektoré prestanú byť aktívne, žiadne ale nezačnú byť aktívne  $A_{k \mid k \notin K(\varphi_1)} \widehat{\theta}(\varphi) < b_{k \mid k \notin K(\varphi_1)} \forall \varphi \in O(\varphi_1)$ . Na tomto okolí budú Lagrangeové multiplikátory ohraničení neaktívnych v  $\hat{\theta}(\varphi_1)$  rovné nule, môžeme teda dedukovať, že z hľadiska opustenia krivky  $\hat{\theta}(\varphi)$  aktívnych ohraničení  $K(\varphi_1)$  stačí na okolí  $O(\varphi_1)$  zostrojiť Lagrangeovú duálnu úlohu iba pre aktívne ohraničenia typu nerovnosti a pre ohraničenia typu rovnosti použitím iba aktívnych riadkov A a b vo vzťahoch (105) alebo (108), (109), lebo na zvyšných riadkoch a stĺpcoch  $P_{cele}$ ,  $q_{cele}$  nezáleží. Alebo sa na situáciu môžeme pozrieť z hľadiska konštrukcie lokálne ekvivalentnej úlohy na viazaný extrém k Lagrangeovej duálnej úlohe, pričom v nej sa opustením krivky optimálnych riešení  $(\hat{v}(\varphi), \hat{u}(\varphi))^T$  aktívnych ohraničení nezápornosti nemusíme zaoberať, lebo to zodpovedá narazeniu krivky $\widehat{\theta}\left(\varphi\right)$ na momentálne neaktívne ohraničenia v primárnej úlohe. V oboch prípadoch dostaneme úlohu, ktorá má z Predpokladu 2.2 nanajvýš npremenných. Budeme ju nazývať lokálna Lagrangeová duálna úloha a tú so všetkými premennými u, v celá Lagrangeová duálna úloha. Maticu kvadratickej formy lokálnej Lagrangeovej duálnej úlohy označíme P a vektor lineárneho člena q. Lokálna Lagrangeová duálna úloha je teda na nejakom okolí  $O(\varphi_1)$  ekvivalentná celej Lagrangeovej duálnej úlohe v tom zmysle, že majú rovnaké riešenia pre premenné  $\widehat{u}_{lok} = \widehat{u}_{k\,|\,k\in K\,(\varphi_1)}$ a  $\widehat{v}$ vystupujúce v oboch úlohách a zvyšné  $\widehat{u}$ sú nulové  $\widehat{u}_{k\,|\,k\not\in K\,(\varphi_1)}=0$ . Lokálna Lagrangeová duálna úloha má v bode  $\varphi_1$  prípustné voľné optimum, lebo Lagrangeové multiplikátory aktívnych ohraničení sú buď kladné, alebo sú nulové "dobrovoľne", to jest aj bez vynútenia ohraničeniam<br/>i $u \geq \mathbf{0}.$ Navyše je maximalizovaná funkcia tejto úlohy rýdzokonkávna, lebo pre úlohu (104) má matic<br/>a $P=-G\,\Sigma^{-1}\,G^T$ z Predpokladu 2.2 plnú hodnosť (z toho vyplynie aj plná hodnosť matice P úlohy (107)). Riešenie Lagrangeovej duálnej úlohy pre aktívne ohraničenia je teda v bode  $\varphi_1$  dané ako

$$\begin{pmatrix} \widehat{v} \\ \widehat{u}_{lok} \end{pmatrix} = -\varphi P^{-1} q^s - P^{-1} q^c = \begin{pmatrix} \varphi v^s + v^c \\ \varphi u^s_{lok} + u^c_{lok} \end{pmatrix}$$
(110)

s $q^s\,,\,q^c$ rovnými

$$q^{s} = \begin{pmatrix} -d \\ -b_{k \mid k \in K(\varphi_{1})} \end{pmatrix} = -h, \qquad q^{c} = \begin{pmatrix} -C \Sigma^{-1} \mu \\ -A_{k \mid k \in K(\varphi_{1})} \Sigma^{-1} \mu \end{pmatrix} = -G \Sigma^{-1} \mu \quad (111)$$

pre  $\varphi = \varphi_1$ . Týmito vzťahmi môžeme pozorovať, pre akú hodnotu  $\varphi$  sa nejaké ohraničenia typu nerovnosti stanú neaktívnymi. Stane sa to v tom  $\varphi_{zo}$ , keď sa niektorá s týmto parametrom sa meniaca sa zložka  $\hat{u}$  stane nulovou. V tomto bode majú príslušné ohraničenia Lagrangeov multiplikátor nulový a s $\varphi$  klesajúci, preto budú pre ďalšie  $\varphi$  neaktívne. Pre rastúce  $\varphi$  ho určíme ako

$$\varphi_{zo} = \begin{cases} \min_{k \in \mathcal{M}} -\frac{(u_{lok}^c)_k}{(u_{lok}^s)_k} & \text{ak } \mathcal{M} = \{k \mid (u_{lok}^s)_k < 0\} \text{ je neprázdna} \\ \infty & \text{inak} \end{cases}$$
(112)

Zo vzťahu (110) vyplýva aj to, že množina bodov  $\varphi$ , pre ktoré je  $K(\varphi)$  rovnaká množina je interval. Zoberme si prípad rastúceho  $\varphi$ . Ak krivka  $\hat{\theta}(\varphi)$  v nejakom bode  $\varphi_{zo}$  opustí nejakú množinu aktívnych ohraničení, pre všetky  $\varphi > \varphi_{zo}$  budú niektoré optimálne  $\hat{u}_{lok}(\varphi)$  tejto lokálnej Lagrangeovej duálnej úlohy záporné, preto už nikdy nebude aktívna táto istá množina ohraničení. Ak krivka  $\hat{\theta}(\varphi)$  v nejakom bode  $\varphi_{zn}$  narazí na nejakú množinu neaktívnych ohraničení, pre všetky  $\varphi > \varphi_{zn}$  bude optimálne riešenie  $\hat{\theta}_{lok}(\varphi)$  tejto lokálne ekvivalentnej úlohy na viazaný extrém neprípustné pre úlohu (47). Preto pre všetky  $\varphi_1 < \varphi_2$  platí

$$K(\varphi_1) = K(\varphi_2) \Longrightarrow K(\varphi_1) = K(\varphi) \ \forall \varphi \in (\varphi_1, \varphi_2).$$
(113)

Keďže počet všetkých kombinácii indexov aktívnych ohraničení typu nerovnosti je konečný, je aj počet intervalov konštantnosti  $K(\varphi)$  konečný. Algoritmus teda pozostáva z konečného počtu úloh na viazaný extrém.

#### 2.5 Schéma algoritmu a príklad

Nasleduje schéma odvodeného algoritmu. Kvôli jednoduchosti a prehľadnosti uvádzame iba prípad zväčšujúceho sa  $\varphi$ . Jediná zmena v prípade zmenšujúceho sa  $\varphi$  je, že pri určení  $\varphi_{zn}$  a  $\varphi_{zo}$  zoberieme maximum miesto minima a zmenia sa niektoré nerovnosti vo vzťahoch určujúcich  $\mathcal{M}$ .

#### Algoritmus 1. pre úlohu PKP (47)

**Vstup**: matice  $\Sigma$ , A, C, vektory  $\mu$ , b, d, optimálne riešenie  $\hat{\theta}(\varphi_0)$  úlohy (47) pre hodnotu parametra  $\varphi_0$ , jeden alebo viac kladných parametrov eps > 0 na zohľadnenie potencionálnych zaokrúhľovacích chýb  $\begin{aligned} \mathbf{V} \hat{\mathbf{y}} stup: optimálne riešenie \ \widehat{\theta} \left( \varphi \right) \ pre \ \varphi \in [\varphi_0 \ , \ \infty) \ v \ podobe \ delenia \ tohto \ intervalu \ na \\ intervaly \ [\varphi_z^{iter} \ , \ \varphi_z^{iter+1}] \ konštantnosti \ K \left( \varphi \right) \ a \ smerov \ (\theta^s)^{iter} \ a \ konštantných \ zložiek \\ (\theta^c)^{iter} \ optimálnych \ riešení \ lokálne \ ekvivalentných \ úloh \ na \ viazaný \ extrém \ \widehat{\theta}_{lok}^{iter} \left( \varphi \right) \ tvo- \\ riacich \ na \ nich \ optimálne \ riešenie \ podľa \ vzťahu \ \widehat{\theta} \left( \varphi \right) \Big|_{\varphi \in [\varphi_z^{iter} \ , \ \varphi_z^{iter+1}]} = \widehat{\theta}_{lok}^{iter} \ (\varphi) \Big|_{\varphi \in [\varphi_z^{iter} \ , \ \varphi_z^{iter+1}]} \end{aligned}$ 

- 1. Položíme iter = 0,  $\varphi_z^{iter} = \varphi_0$
- 2. Vypočítame aktívne ohraničenia typu nerovnosti v bode  $\hat{\theta}(\varphi_z^{iter})$  podľa vzťahu  $K(\varphi_z^{iter}) = \left\{ k \mid \left( b A \hat{\theta}(\varphi_z^{iter}) \right)_k < eps \right\}$  a zostavíme maticu G a vektor h podľa vzťahu (82) pre  $K(\varphi_z^{iter})$
- Pomocou lokálnej Lagrangeovej duálnej úlohy pre Lagrangeové multiplikátory prislúchajúce ohraničeniam z K (φ<sup>iter</sup><sub>z</sub>) a vzťahov (105), (110), (111) vypočítame hodnotu parametra φ<sub>zo</sub> (112), pre ktorú krivka optimálnych riešení opustí nejaké aktívne ohraničenia
- Vypočíme konštantnú zložku (θ<sup>c</sup>)<sup>iter</sup> (92), smer (θ<sup>s</sup>)<sup>iter</sup> (93) a tým aj optimálne riešenie θ<sup>iter</sup><sub>lok</sub> (91) lokálne ekvivalentnej úlohy na viazaný extrém (84) a pomocou nich vypočítame poslednú hodnotu parametra φ<sub>zn</sub> (100), pre ktorú je toto optimum (91) prípustným riešením úlohy (47)
- 5. Porovnáme, ktorá zmena v množine aktívnych ohraničení, ktorá nastane skôr:
  - (a) Ak φ<sub>zo</sub> < φ<sub>zn</sub>, potom krivka optimálnych riešení θ̂ (φ) najprv opustí nejaké doteraz aktívne ohraničenia, vypočítame bod zmeny v množine indexov aktívnych ohraničení K (φ) ako φ<sub>z</sub><sup>iter+1</sup> = φ<sub>zo</sub>, zostavíme množinu indexov opúšťajúcich aktívne ohraničenia K<sub>o</sub> = {k | (φ<sub>zo</sub> u<sup>s</sup><sub>lok</sub> + u<sup>c</sup><sub>lok</sub>)<sub>k</sub> < eps, (u<sup>s</sup><sub>lok</sub>)<sub>k</sub> < 0} a zostavíme novú množinu indexov aktívnych ohraničení K (φ<sup>iter+1</sup>) = K (φ<sup>iter</sup><sub>z</sub>) \ K<sub>o</sub> pre ďalší interval konštantnosti K (φ)
  - (b)  $Ak \varphi_{zo} \geq \varphi_{zn}$ , potom krivka optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\varphi)$  najprv narazí na nejaké doteraz neaktívne ohraničenia, vypočítame bod zmeny v množine indexov aktívnych ohraničení  $K(\varphi)$  ako  $\varphi_z^{iter+1} = \varphi_{zn}$  a zostavíme novú množinu indexov aktívnych ohraničení  $K(\varphi_z^{iter+1}) = \left\{ k \mid \left( b - A(\theta_{iter}^c + \frac{1}{\varphi_{zn}} \theta_{iter}^s) \right)_k < eps \right\}$  pre ďalší interval konštantnosti  $K(\varphi)$

- 6. Uložíme  $\varphi_z^{iter+1}$ ,  $(\theta^s)^{iter}$ ,  $(\theta^c)^{iter}$ , položíme iter = iter + 1
- 7. ak  $\varphi_z^{iter} = \infty$  koniec, inak pokračujeme bodom 2.

V bode 6. ukladáme smerový vektor  $\theta^s$  vychádzajúci z  $\theta^c$  a hornú hranicu  $\varphi_z$  intervalu konštantnosti  $K(\varphi)$ , na ktorom tieto vektory určujú krivku  $\hat{\theta}(\varphi) = \theta^c + \frac{1}{\varphi}\theta^s$ . Spodnú hranicu tohto intervalu tvorí  $\varphi_z$  z predchádzajúcej iterácie. Použitím Algoritmu 1 pre rastúce aj pre klesajúce  $\varphi$  získame celú krivku optimálnych riešení úlohy (47), pričom nám stačí poznať riešenie úlohy KP pre jedinú hodnotu  $\varphi_0$ , ako sme tvrdili na začiatku. Túto hodnotu môžeme získať jednoducho, ak je pre nejaké  $\varphi$  prípustné minimum lokálne ekvivalentnej úlohy na viazaný extrém (84) s G = C.

Všimnime si, že v prípade použitia Lagrangeovej duálnej úlohy v tvare (104) riešime vo vzťahu (110) tie isté systémy rovníc ako vo vzťahoch (92), (93). Ak by sme použili Lagrangeovú duálnu úlohu v tvare (107) pre úlohu (47) s nenulovým r, riešili by sme vo vzťahu (110) systém s inou maticou P. Použitím tvaru (104) si teda ušetríme riešenie dvoch systémov rovníc pre každý interval konštantnosti  $K(\varphi)$ . Navyše sa v prípade riedkej úlohy PKP (47) v prípade použitia duálnej úlohy (107) pri násobení matíc vo vzťahu (108) často stráca ich riedkosť. Ďalej si môžme všimnúť symetriu primárnej a duálnej úlohy v bodoch zmeny  $\varphi_z$ . Obe sú úlohy PKP s lineárne parametrizovanou optimalizovanou funkciou, pričom náraz krivky optimálnych riešení na doteraz neaktívne ohraničenia v jednej úlohe je zodpovedajúci jej opusteniu doteraz aktívnych ohraničení v druhej úlohe, pričom tieto zmeny sa symetricky menia aj podľa toho, či je  $\varphi$  rastúce alebo klesajúce. Vedľajším produktom Algoritmu 1 je krivka optimálnych riešení  $(v(\varphi), u(\varphi))^T$  parametrizovanej celej Lagrangeovej duálnej úlohy v podobe jej smerov a konštantných zložiek  $v^s$ ,  $v^c$ ,  $u^s$ ,  $u^c$  na intervaloch konštantnosti  $K(\varphi)$ , ktoré sú zhodné s tými v primárnej úlohe, pričom si môžeme všimnúť, že na jej výpočet sme nepoužili k nej duálnu Lagrangeovú duálnu úlohu.

Ak vypočítame krivku optimálnych riešení, na každom intervale konštantnosti  $K(\varphi)$  vypočítame hodnotovú funkciu  $\tilde{\lambda}_{lok}(\varphi)$  úlohy (47) dosadením optimálneho riešenia
lokálne ekvivalentnej úlohy na viazaný extrém

$$\widetilde{\lambda}_{lok} \left(\varphi\right) = \frac{\varphi}{2} \left(\theta^c + \frac{1}{\varphi} \theta^s\right)^T \Sigma \left(\theta^c + \frac{1}{\varphi} \theta^s\right) + \mu^T \left(\theta^c + \frac{1}{\varphi} \theta^s\right) = \\ = \frac{1}{2} \left(\theta^c\right)^T \Sigma \theta^c \varphi + \left(\frac{1}{2} \left(\theta^s\right)^T \Sigma \theta^s + \mu^T \theta^s\right) \frac{1}{\varphi} + \left(\theta^c\right)^T \Sigma \theta^s + \mu^T \theta^c = (114) \\ = \alpha \varphi + \frac{\beta}{\varphi} + \gamma ,$$

kde $\alpha\,,\,\beta\,,\,\gamma$  je možné s využitím (94) vyjadriť ako

$$\alpha = \frac{1}{2} h^T \left( G \Sigma^{-1} G^T \right)^{-1} h \ge 0$$
(115)

$$\beta = \frac{1}{2} \left( \mu^T \Sigma^{-1} G^T \left( G \Sigma^{-1} G^T \right)^{-1} G \Sigma^{-1} \mu - \mu^T \Sigma^{-1} \mu \right) \le 0$$
(116)

$$\gamma = \mu^T \Sigma^{-1} G^T \left( G \Sigma^{-1} G^T \right)^{-1} h.$$
(117)

Hodnotovú funkciu  $\tilde{\lambda}(\varphi)$  úlohy (47) dostaneme zjednotením funkcií  $\tilde{\lambda}_{lok}(\varphi)$  na intervaloch konštantnosti  $K(\varphi)$ . Pre výpočet hodnotovej funkcie  $\lambda(\varphi)$  (37) použijeme Algoritmus 1 pre  $\mu$  prenásobené -1. Samozrejme, že  $G = G(\varphi)$  a aj niektoré ďalšie premenné sú nielen tu na rôznych intervaloch konštantnosti  $K(\varphi)$  rôzne. Toto značenie sme vypustili, lebo veríme, že význam je z kontextu jasný. Všimnime si, že  $\alpha = 0$  len vtedy, ak  $K(\varphi) = C = \emptyset$  alebo ak  $h = \mathbf{0}$ . Na druhej strane  $\beta = 0$  len vtedy, ak  $\Sigma^{-\frac{1}{2}}\mu \perp N(\Sigma^{-\frac{1}{2}}G^T)$ , čo je ekvivalentné s $\theta^s = \mathbf{0}$ . To vyplýva zo vzťahov (93) a (116) vyňatím  $\Sigma^{-\frac{1}{2}}$  pred a za zátvorku (v zátvorke bude projekčná matica) alebo zo (114).

Priklad 2.6. Nech

$$\Sigma = \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} , \quad \mu = \begin{pmatrix} -2 \\ -3 \end{pmatrix} , \quad A = \begin{pmatrix} -1 & 1 \\ 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} , \quad b = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} , \quad C = \emptyset$$
(118)

Vypočítame krivku optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\varphi)$  a hodnotovú funkciu  $\tilde{\lambda}(\varphi)$  úlohy (47) pre všetky  $\varphi > 0$ . Najprv potrebujeme bod  $\hat{\theta}(\varphi_0)$  na krivke optimálnych riešení. Pozrime sa, či je prípustné nejaké voľné minimum

$$\widehat{\theta}_{vol}\left(\varphi\right) = -\frac{1}{\varphi} \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} -2 \\ -3 \end{pmatrix} = \frac{1}{\varphi} \begin{pmatrix} -1 \\ 4 \end{pmatrix}.$$
(119)

Dosadíme ho do ohraničení typu nerovnosti

$$A \widehat{\theta}_{vol} \left(\varphi\right) = \frac{1}{\varphi} \begin{pmatrix} 5\\4\\-1 \end{pmatrix} \leq \begin{pmatrix} 1\\1\\1 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} 5\\4\\-1 \end{pmatrix} \leq \begin{pmatrix} \varphi\\\varphi\\\varphi\\\varphi \end{pmatrix}$$
(120)

a zistíme, že na intervale  $[5, \infty)$  je prípustné, použijeme preto Algoritmus 1 pre klesajúce  $\varphi$ . Ďalej postupujeme rovnako, ako keby sme dostali  $\hat{\theta}(\varphi_0)$  pre  $\varphi_0 \in (5, \infty)$ . Na tomto intervale zrejme  $K(\varphi) = G = h = \emptyset$  a keďže nie sú aktívne žiadne ohraničenia, ktoré možno opustiť, formálne položíme  $\varphi_{zo} = 0$ . Vypočítame

$$(\theta^c)^0 = \begin{pmatrix} 0\\0 \end{pmatrix}, \qquad (\theta^s)^0 = \begin{pmatrix} -1\\4 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \widehat{\theta}_{lok}(\varphi) = \frac{1}{\varphi} \begin{pmatrix} -1\\4 \end{pmatrix} \qquad (121)$$

$$\alpha = 0, \qquad \beta = -5, \qquad \gamma = 0 \qquad \Rightarrow \widetilde{\lambda}_{lok}(\varphi) = -\frac{5}{\varphi}$$
(122)

a za bod zmeny v množine aktívnych ohraničení zvolíme  $\varphi_{zn} = \varphi_z^1 = 5$ . V tomto bode

$$b - A \widehat{\theta}(5) = \begin{pmatrix} 0\\ \frac{4}{5}\\ \frac{6}{5} \end{pmatrix}$$
(123)

je aktívne ohraničenie  $K(5) = \{1\}$ . Zostavíme

$$G = A_1 = \begin{pmatrix} -1 & 1 \end{pmatrix}, \qquad h = b_1 = 1.$$
 (124)

Lokálna Lagrangeová duálna úloha teda bude

$$\max_{u_1 \ge 0} \left\{ -\frac{u_1}{2} \begin{pmatrix} -1 & 1 \end{pmatrix} \Sigma^{-1} \begin{pmatrix} -1 \\ 1 \end{pmatrix} u_1 + u_1 \begin{pmatrix} -\begin{pmatrix} -1 & 1 \end{pmatrix} \Sigma^{-1} \mu - \varphi \end{pmatrix} \right\} =$$

$$\max_{u_1 \ge 0} \left\{ -\frac{5 u_1^2}{2} + (5 - \varphi) u_1 \right\}$$
(125)

a jej voľné optimum

$$\widehat{u}_1 = 1 - \frac{\varphi}{5} \tag{126}$$

je prípustné pre  $\varphi < 5$ , pre všetky menšie  $\varphi$  teda bude tento Lagrangeov multiplikátor kladný. Toto ohraničenie bude teda aktívne a formálne položíme  $\varphi_{zo} = 0$ . Vypočítame

$$(\theta^c)^1 = \begin{pmatrix} -\frac{2}{5} \\ \frac{3}{5} \end{pmatrix}, \qquad (\theta^s)^1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \widehat{\theta}_{lok} \left(\varphi\right) = \begin{pmatrix} -\frac{2}{5} \\ \frac{3}{5} \end{pmatrix} + \frac{1}{\varphi} \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \qquad (127)$$

$$\alpha = \frac{1}{10}, \qquad \beta = -\frac{5}{2}, \qquad \gamma = -1 \qquad \Rightarrow \widetilde{\lambda}_{lok}\left(\varphi\right) = \frac{\varphi}{10} - \frac{5}{2\varphi} - 1 \tag{128}$$

S klesajúcim  $\varphi$  rastie druhá a tretia zložka  $A \widehat{\theta}(\varphi)$ 

$$A\widehat{\theta}(\varphi) = A \left(\theta^{c}\right)^{1} + \frac{1}{\varphi} A \left(\theta^{s}\right)^{1} = \begin{pmatrix} 1\\ \frac{3}{5}\\ -\frac{2}{5} \end{pmatrix} + \frac{1}{\varphi} \begin{pmatrix} 0\\ 1\\ 1 \end{pmatrix} \leq \begin{pmatrix} 1\\ 1\\ 1 \end{pmatrix}, \quad (129)$$

bod nárazu preto určíme z porovnania hodnôt  $\varphi$ , pre ktoré krivka  $\hat{\theta}(\varphi)$  dosiahne tieto ohraničenia

$$\frac{1}{\varphi} \le \frac{\left(b - A \left(\theta^{c}\right)^{1}\right)_{2}}{\left(A \left(\theta^{s}\right)^{1}\right)_{2}} = \frac{2}{5}, \qquad \frac{1}{\varphi} \le \frac{\left(b - A \left(\theta^{c}\right)^{1}\right)_{3}}{\left(A \left(\theta^{s}\right)^{1}\right)_{3}} = \frac{7}{5}.$$
(130)

Druhé ohraničenie bude dosiahnuté skôr ako tretie v bode  $\varphi_{zn} = \frac{5}{2} > \frac{5}{7}$ . Máme preto  $\varphi_z^2 = \varphi_{zn} = \frac{5}{2}$  a  $K\left(\frac{5}{2}\right) = \{1, 2\}$ . Zostavíme

$$G = \begin{pmatrix} A_1 \\ A_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}, \qquad h = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}.$$
 (131)

Z lokálnej Lagrangeovej duálnej úlohy určíme, po ktorú hodnotu  $\varphi$  by prvé a druhé ohraničenie ostali aktívnymi, ak by sme si nevšímali ostatné ohraničenia

$$\max_{u_1, u_2 \ge 0} \left\{ -\frac{1}{2} \begin{pmatrix} u_1 & u_2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \Sigma^{-1} \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_1 \\ u_2 \end{pmatrix} + \\ + \begin{pmatrix} u_1 & u_2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -\begin{pmatrix} -1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \Sigma^{-1} \mu - \varphi \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \end{pmatrix} \right\}.$$
(132)

Tieto ohraničenia budú aktívne, kým je prípustné voľné optimum tejto úlohy

$$\begin{pmatrix} \widehat{u}_1 \\ \widehat{u}_2 \end{pmatrix} = \varphi \begin{pmatrix} 1 \\ -2 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} -2 \\ 5 \end{pmatrix} .$$
(133)

Jeho druhá zložka s klesajúcim  $\varphi$  rastie, preto za  $\varphi_{zo} = 2$  určíme bod, kedy sa prvá zložka sa stáva zápornou. Vypočítame

$$(\theta^s)^2 = \begin{pmatrix} 0\\0 \end{pmatrix}, \qquad (\theta^c)^2 = \begin{pmatrix} 0\\1 \end{pmatrix} \qquad \Rightarrow \widehat{\theta}_{lok}(\varphi) = \begin{pmatrix} 0\\1 \end{pmatrix} \qquad (134)$$

$$\alpha = \frac{1}{2}, \qquad \beta = 0, \qquad \gamma = -3 \qquad \Rightarrow \widetilde{\lambda}_{lok}(\varphi) = \frac{\varphi}{2} - 3$$
(135)

Smer je nulový vektor, preto sa  $\hat{\theta}(\varphi)$  sa nemení a formálne položíme  $\varphi_{zn} = 0$ . Za bod zmeny preto zvolíme  $\varphi_z^3 = 2 = \varphi_{zo} > \varphi_{zn} = 0$ . Keďže sme už ilustrovali všetky kroky

#### Algoritmu 1, uvedieme už iba výsledok

$$\varphi \in \begin{cases} (5,\infty) \quad K(\varphi) = \emptyset \qquad \widehat{\theta}(\varphi) = \frac{1}{\varphi} \begin{pmatrix} -1\\ 4 \end{pmatrix} \qquad \widetilde{\lambda}(\varphi) = -\frac{5}{\varphi} \\ \begin{pmatrix} \frac{5}{2}, 5 \end{bmatrix} \quad K(\varphi) = \{1\} \qquad \widehat{\theta}(\varphi) = \begin{pmatrix} -\frac{2}{5}\\ \frac{3}{5} \end{pmatrix} + \frac{1}{\varphi} \begin{pmatrix} 1\\ 1 \end{pmatrix} \qquad \widetilde{\lambda}(\varphi) = \frac{\varphi}{10} - \frac{5}{2\varphi} - 1 \\ \begin{bmatrix} 2, \frac{5}{2} \end{bmatrix} \quad K(\varphi) = \{1, 2\} \quad \widehat{\theta}(\varphi) = \begin{pmatrix} 0\\ 1 \end{pmatrix} \qquad \widetilde{\lambda}(\varphi) = \frac{\varphi}{2} - 3 \\ \begin{pmatrix} \frac{2}{3}, 2 \end{pmatrix} \quad K(\varphi) = \{2\} \qquad \widehat{\theta}(\varphi) = \begin{pmatrix} -\frac{1}{2}\\ 1 \end{pmatrix} + \frac{1}{\varphi} \begin{pmatrix} 1\\ 0 \end{pmatrix} \qquad \widetilde{\lambda}(\varphi) = \frac{\varphi}{4} - \frac{1}{\varphi} - 2 \\ \begin{pmatrix} 0, \frac{2}{3} \end{bmatrix} \quad K(\varphi) = \{2, 3\} \quad \widehat{\theta}(\varphi) = \begin{pmatrix} 1\\ 1 \end{pmatrix} \qquad \widetilde{\lambda}(\varphi) = \frac{5\varphi}{2} - 5 \end{cases}$$
(136)



Obr. 2: Geometria a priebeh optimálnych riešení Príkladu 2.6

## 2.6 Degenerovaná množina prípustných riešení

Istou nevýhodou je Predpoklad 2.2, lebo množinu prípustných riešení  $\Omega$  môžeme mať danú v degenerovanom tvare, teda danú takým jej popisom pomocou ohraničení, ktorý

tento predpoklad nespĺňa. Ak by sme použili Algoritmus 1 v takom prípade, v nejakom bode  $\varphi_z$  by matica G nemala plnú riadkovú hodnosť. Lokálna Lagrangeová duálna úloha k (47) potom v tomto bode nemusí mať jednoznačné riešenie, lebo jej matica kvadratickej formy  $P = -G \Sigma^{-1} G^T$  môže byť iba záporne semidefinitná. Použitím tohto postupu preto nevieme jednoznačne určiť hodnotu Lagrangeových multiplikátorov aktívnych ohraničení a teda ani bod  $\varphi_{zo}$  ich opustenia.

Je možné zmeniť vyjadrenie polyédra  $\Omega$  pomocou ohraničení typu rovnosti a nerovnosti tak, aby boli normálové vektory nadrovín aktívnych ohraničení lineárne nezávislé v akomkoľvek bode  $\theta \in \Omega$  bez ohľadu nato, či sa nachádza na krivke optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\varphi)$ . Ohraničenia typu rovnosti sú s Predpokladom 2.2 v rozpore vtedy, ak matica C nemá plnú riadkovú hodnosť. V takom prípade sa dá použiť Gaussová eliminácia a ponechať iba systém rovníc  $C \theta = d$  s plnou riadkovou hodnosťou C. Ohraničenia typu nerovnosti môžu byť v rozpore s Predpokladom 2.2 z dvoch dôvodov. Buď implicitne zahŕňajú nejaké rovnosti alebo sú niektoré z nich z hľadiska popisu  $\Omega$  nadbytočné. Riešenie oboch týchto problémov možno nájsť v ([6], Avis – Fukuda – Picozzi [2]). Na vyriešenie prvého problému sa naformuluje úloha LP hľadajúca vnútorný bod polyédra  $\Omega$ . Ak taký bod nenájdeme, polyéder nemá plnú dimenziu a detekujeme ohraničenia typu nerovnosti, ktoré sú splnené ako rovnosti pre všetky  $\theta \in \Omega$ . Na vyriešenie druhého problému sa naformulujú úlohy LP, ktoré zistia, či sa perturbáciou jednotlivých ohraničení typu nerovnosti množina  $\Omega$  rozšíri. Tie ohraničenia, ktorých perturbáciou sa rozšíri nie sú nadbytočné a naopak.

Nás však zaujímajú iba body nachádzajúce sa na krivke optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\varphi)$ . Preto nám tieto problémy stačí riešiť iba vtedy, ak sa v nejakej iterácii vo  $\varphi_z$  vyskytne singulárna matica P, čo zistíme napríklad podľa diagonály jej Choleského rozkladu. Ak sa to stane pre  $\varphi_0$ , preveríme prítomnosť všetkých troch problémov. V ďalších iteráciách sa už môže vyskytnúť iba problém s nadbytočnými ohraničeniami typu nerovnosti. V každej iterácii vrátane prvej nám ho stačí vyriešiť iba pre aktívne ohraničenia z  $K(\varphi_z)$ .

Inou možnosťou je regularizovať  $\Omega$  malým parametrom  $\delta$  a vypočítať aproximáciu krivky optimálnych riešení  $\hat{\theta}_{\delta}(\varphi)$ . Napríklad je možné miesto krivky optimálnych riešení úlohy (47) počítať krivku optimálnych riešení jej celej Lagrangeovej duálnej úlohy (použitím modifikácie Algoritmu 1 zo 4. kapitoly) s maticou kvadratickej formy  $P_{cele} - \delta I$ ,  $\delta > 0$  a z priebehu  $(\hat{v}_{\delta}(\varphi), \hat{u}_{\delta}(\varphi))^{T}$  potom pomocou (64), (78) zostaviť  $\hat{\theta}_{\delta}(\varphi)$ , pričom tvar (107) je asi menej výpočtovo náročný, ak je použiteľný. Celá Lagrangeová duálna úloha k (47) je nakoniec tiež úloha PKP, ktorej množina prípustných riešení daná obmedzeniami nezápornosti pre premenné  $u \geq \mathbf{0}$  spĺňa Predpoklad 2.2. Alebo ak predpokladáme málo bodov  $\varphi_{z}$ , v ktorých nie je splnený Predpoklad 2.2, môžeme vyriešiť úlohu KP pre ďalšiu hodnotu parametra  $\varphi$  a postupovať z nej.

Máme ešte inú možnosť ako postupovať v prípade, ak v nejakom bode  $\varphi_z$  nie je splnený Predpoklad 2.2. Niektoré z optimálnych riešení lokálnej Lagrangeovej duálnej úlohy je určite niektoré z voľných optím tejto úlohy. To je dané ako riešenie sústavy

$$P\begin{pmatrix}\hat{v}\\\hat{u}_{lok}\end{pmatrix} = -(\varphi q^s + q^c) \tag{137}$$

so singulárnou maticou P. Bod  $\varphi_{zo}$  opustenia krivky  $\hat{\theta}(\varphi)$  tejto množiny ohraničení sa dá určiť ako posledná hodnota  $\varphi$ , pre ktorú existuje riešenie tejto sústavy so všetkými zložkami  $\hat{u}_{lok}$  nezápornými. Hodnota  $\varphi_{zo}$  sa teda napríklad pre rastúce  $\varphi$  dá získať vyriešením nasledovnej úlohy LP

$$\max_{\varphi, u_{lok}, v} \varphi \tag{138}$$

$$P\begin{pmatrix}v\\u_{lok}\end{pmatrix} + \varphi q^s = -q^c \tag{139}$$

$$u_{lok} \ge \mathbf{0} \,. \tag{140}$$

Optimálne riešenie tejto úlohy  $(\widehat{\varphi}, \widehat{v}, \widehat{u}_{lok})^T$  je jednoznačné nielen pre premennú  $\widehat{\varphi} = \varphi_{zo}$ , ale aj pre premenné  $\widehat{u}_{lok}$ , okrem prípadu, ak pre nejaký vektor štandardnej jednotkovej bázy  $e_k = (0 \dots, 0, 1, 0, \dots, 0)^T$  platí  $e_k \in N(P)$ . Aby sme to videli, uvedomme si, že množina optimálnych riešení lokálnej Lagrangeovej duálnej úlohy je daná prienikom nulového priestoru P posunutého o nejaké nehomogénne riešenie  $(v^{nehom}, u_{lok}^{nehom})^T$  a nezáporného ortantu  $\mathcal{R}^{|K(\varphi_z)|}_+$  prináležiacemu premenným  $u_{lok}$ . Žiadne optimálne riešenie  $(\widehat{\varphi}, \widehat{v}, \widehat{u}_{lok})^T$  úlohy (138) nemôže mať zložku  $u_{lok}$  tvorenú vnútorným bodom  $\mathcal{R}^{|K(\varphi_z)|}_+$ , lebo kvôli spojitosti parametrizovaných množín voľných optimálnych riešení lokálnej Lagrangeovej duálnej úlohy  $(\widehat{v}, \widehat{u}_{lok})^T$  môžme hodnotou  $\widehat{\varphi}$  ešte možno pohnúť, kým bude nejaká zložka  $\widehat{u}_{lok}$  v tejto množine nevyhnutne záporná. To znamená, že toto  $\widehat{\varphi}$  nie je hľadané  $\widehat{\varphi} = \varphi_{zo}$ . Ak teda existuje viac rôznych

optimálnych riešení  $(\hat{\varphi}, \hat{v}, \hat{u}_{lok})^T$  úlohy (138) a ich zložky  $\hat{u}_{lok}$  sa líšia, všetky  $\hat{u}_{lok}$  všetkých optimálnych riešení sa nachádzajú na tej istej časti hranice  $\mathcal{R}^{|K(\varphi_z)|}_+$ , inak by ich konvexnou kombináciou vznikol vnútorný bod a ten by bol tiež optimom tejto úlohy kvôli konvexnosti jej množiny optimálnych riešení. To znamená, že existuje taká zložka zložka  $(\widehat{u}_{lok})_k$ , ktorá je nulová  $(\widehat{u}_{lok})_k=0$  pre všetky  $(\widehat{\varphi}\,,\,\widehat{v}\,,\,\widehat{u}_{lok})^T$ a nevyhnutne aspoň jeden vektor zo štandardnej jednotkovej bázy spĺňa  $e_k \in N(P)$ . Ak je toto pravda, potom je celý k – ty stĺpe<br/>cPa teda ajk – ty diagonálny čle<br/>nP nulový, z čoho vyplýva nulovosť k – teho riadku G. Na to, aby sme predišli tejto situácii teda stačí, ak z ohraničení odstránime všetky nulové riadky. Získame tak jednoznačné  $\hat{u}_{lok}$  a tým aj informáciu, ktoré aktívne ohraničenia sa v bode  $\varphi_{zo}$  stanú neaktívnymi. V prípade plnej riadkovej hodnosti matice C môžeme opäť použiť lokálnu Lagrangeovú duálnu úlohu s P, qvytvorenými zo (107), aby mala úloha (138) menšie rozmery. Singulárna matica  $P = G \Sigma^{-1} G^T$  vystupuje aj v systémoch rovníc v (92), (93). Pre každé  $\varphi$  z intervalu medzi súčasným  $\varphi_z$ vypočítaným  $\varphi_{zo}$ však môžeme zo systému rovníc $G\,\theta=h$ lokálne ekvivalentnej úlohy na viazaný extrém odstrániť nadbytočné ohraničenia a získať tak jej jednoznačné optimálne riešenia tvorené smerom  $\theta^s$  a konštantnou zložkou  $\theta^c$ , ktoré následne použijeme na výpočet bodu nárazu  $\varphi_{zn}$  na neaktívne ohraničenia. Predpoklad 2.2 sa teda s výnimkou odstránenia nulových riadkov z ohraničení dá vypustiť, jeho splnenie nás ale zbavuje nutnosti riešiť tieto výpočty.

Ďalšou možnosťou, ako postupovať v prípade nesplnenia Predpokladu 2.2 je aplikovať myšlienky lokálne ekvivalentnej úlohy na viazaný extrém a lokálnej Lagrangeovej duálnej úlohy priamo na KKT podmienky (Tøndel – Johansen – Bemporad [28]). V prípade úlohy (47) so symetrickou, singulárnou kladne semidefinitnou maticou  $\Sigma = \Sigma^T \succeq 0$  sa nám nepodarí pomocou (102) zostaviť Lagrangeovú duálnu úlohu (103) ani použiť vzťahy (92), (93) s inverznou maticou  $\Sigma$ , preto môžeme tiež použiť tento postup.

### 2.7 Numerické vlastnosti algoritmu

Z numerických vlastností Algoritmu 1 sme najprv otestovali, nakoľko presné údaje dostaneme jeho použitím a následným zostavením optimálneho riešenia  $\hat{\theta}(\varphi) = \theta^c + \frac{1}{\varphi} \theta^s$ úlohy (47) pomocou vypočítaných intervalov konštantnosti  $K(\varphi)$  a na nich platných smerov a konštantných zložiek optima, podobným zostavením optima celej Lagrangeovej duálnej úlohy a zostavením optimálnej hodnoty  $\widetilde{\lambda}(\varphi)$  pomocou jej koeficientov  $\alpha$ ,  $\beta$ ,  $\gamma$  na týchto intervaloch. Za tým účelom sme vygenerovali náhodné úlohy PKP: pre každý počet ohraničení typu nerovnosti  $m = 10, 20, \ldots, 200$  sme vygenerovali úlohu KP (hustú, teda v nej vystupujúce matice neboli riedke) so známym optimálnym riešením, ktorú sme považovali za úlohu PKP s $\varphi_0 = 1$ , zvolili sme počet premenných n = 2m, počet ohraničení typu rovnosti r = m, číslo podmienenosti  $cond(\Sigma) = 2000$  a počet aktívnych ohraničení typu nerovnosti vo východiskovom bode  $|K(\varphi_0)| = \frac{m}{2}$ . Aby sme v priebehu každej iterácie zbytočne neopakovali výpočty, niektoré potrebné matice a vektory ako napríklad $P_{cele}\,,\,\Sigma^{-1}\,\mu\,,\,\Sigma^{-1}\,G^{T}\,,\,q^{s}\,,\,q^{c}$ vyskytujúce sa vo vzťahoch (92), (93), (105), (111) sme vypočítali ešte pred začatím iterovania pre všetky ohraničenia typu nerovnosti, čiže použijúc celé A, b a v každej iterácii sme potom použili iba ich aktívne časti, to jest ich riadky a stĺpce s indexmi z  $K(\varphi_z)$ . Pre zjednodušenie sme testovali iba úlohy, v ktorých bol Predpoklad 2.2 splnený. Inverznú maticu sme samozrejme nikdy nepočítali, lebo je to neefektívne, ale využili sme symetriu a kladnú definitnosť P a použili sme Choleského faktorizáciu na vyriešenie systému rovníc.

Keďže v praxi väčšinou nemáme dané presné východiskové optimálne riešenie  $\hat{\theta}(\varphi_0)$ , napriek tomu, že my sme ho mali, sme namiesto neho zobrali funkciou quadprog v MATLABe vypočítané riešenie s toleranciami  $TolX = TolFun = 10^{-13}$ . Pre každú vyriešenú úlohu PKP sme vygenerovali po 10 náhodných hodnôt  $\varphi$  z intervalov (0, 1), (1, 10), (10, 100) a pre každý zo štyroch ukazovateľov presnosti, ktoré sme si zvolili, sme zobrali najväčšiu z dosiahnutých chýb v presnosti pre tieto  $\varphi_i, i =$  $1, \ldots, 30$ . Pre každé m sme vypočítali 10 náhodných úloh PKP a priemery z týchto najväčších dosiahnutých chýb a maximá z týchto najväčších dosiahnutých chýb sme zobrazili na Obrázku 3. Označme Algoritmom 1 vo  $\varphi_i$  vypočítané optimálne hodnoty a optimálne riešenia nasledovne

$$\widehat{\theta}(\varphi_i) = \theta^i, \qquad \widehat{u}(\varphi_i) = u^i, \qquad \widehat{v}(\varphi_i) = v^i, \qquad \widetilde{\alpha}(\varphi_i) = \widetilde{\alpha}^i.$$
(141)

Keďže vedľajším produktom Algoritmu 1 je krivka optimálnych riešení celej Lagrangeovej duálnej úlohy, za prvý ukazovateľ sme zvolili chybu v KKT podmienkach

chyba v KKT = 
$$||KKT_1|| + ||KKT_2|| + ||KKT_3|| + ||KKT_4|| + ||KKT_5||$$
, (142)



**Obr. 3:** Presnosť Algoritmu 1

kde

$$KKT_{1} = \varphi_{i} \Sigma \theta^{i} + \mu + A^{T} u^{i} + C^{T} v^{i}, \qquad KKT_{2} = (b - A \theta^{i})_{k \mid (b - A \theta^{i})_{k} < 0},$$

$$(KKT_{3})_{k} = (u^{i})_{k} (b - A \theta^{i})_{k}, \quad KKT_{4} = (u^{i})_{k \mid (u^{i})_{k} < 0}, \quad KKT_{5} = C \theta^{i} - d.$$

$$(143)$$

Ako ďalšie tri ukazovatele sme zvolili

chyba v 
$$\widehat{\theta}(\varphi) = \left| \left| \theta^{i} - \overline{\theta^{i}} \right| \right|$$
, chyba v  $\widetilde{\alpha}(\varphi) = \left| \widetilde{\alpha}^{i} - \overline{\widetilde{\alpha}^{i}} \right|$ ,  
chyba vo  $(\widehat{v}(\varphi), \widehat{u}(\varphi))^{T} = \left| \left| (v^{i}, u^{i})^{T} - \overline{(v^{i}, u^{i})^{T}} \right| \right|$ , (144)

kde  $\overline{\theta^i}$ ,  $\overline{\alpha^i}$ ,  $\overline{(v^i, u^i)}^T$  sú optimálne riešenia primárnej úlohy, v nich nadobudnuté optimálne hodnoty a optimálne riešenia celej Lagrangeovej duálnej úlohy (tá bola počítaná zvlášť, nebrali sme Lagrangeové multiplikátory primárnej úlohy) pre jednotlivé  $\varphi_i$  tiež vypočítané funkciou quadprog s tými istými toleranciami. Najväčšie chyby boli pre prvý a štvrtý ukazovateľ presnosti dosahované pre niektoré veľké  $\varphi_i$  z intervalu (10, 100), pre tretí aj pre veľmi malé hodnoty  $\varphi_i < 0.01$  a pre druhý ukazovateľ presnosti iba pre tieto malé hodnoty  $\varphi_i$ . Zvyšné chyby boli o jeden až tri rády menšie. Chyba v KKT bola tvorená prevažne  $KKT_1$  a  $KKT_3$ .

Ďalej sme testovali výpočtovú náročnosť Algoritmu 1 v podobe počtu potrebných iterácii a času výpočtu. Zvolili sme také isté náhodné úlohy PKP, ale tentoraz sme za m brali hodnoty  $m = 10, 20, \ldots, 640$ , používali sme presné východiskové optimálne

m	Počet	Čas	m	Počet	Čas	m	Počet	Čas
	iterácií			iterácií			iterácií	
10	13.86	0.0048	110	126.0	0.2756	210	236.3	1.9876
20	26.03	0.0103	120	138.3	0.3636	220	250.1	2.3474
30	37.08	0.0184	130	148.0	0.4235	230	259.6	2.5633
40	48.48	0.0294	140	158.4	0.5150	240	271.9	2.9213
50	59.63	0.0431	150	168.7	0.6248	250	279.6	3.2956
60	70.14	0.0728	160	181.0	0.7445	260	294.7	3.7872
70	81.88	0.0954	170	193.2	1.0550	270	306.8	4.2788
80	93.04	0.1330	180	201.8	1.2435	280	314.1	4.7449
90	103.2	0.1713	190	215.2	1.4729	290	331.6	5.3931
100	115.2	0.2164	200	225.8	1.6971	300	341.5	5.9394

riešenia  $\hat{\theta}(\varphi_0)$  a výsledky sme pre každý rozmer spriemerovali zo 100 úloh. Teoreticky

Tabulka 1: Čas výpočtu v sekundách a počet iterácii Algoritmu 1

je maximálny počet iterácii Algoritmu 1 je zhora ohraničený počtom zmien v  $K(\varphi)$ . Počet všetkých možných kombinácii ohraničení typu nerovnosti je

$$\binom{m}{0} + \binom{m}{1} + \dots + \binom{m}{m-1} + \binom{m}{m} = 2^m, \qquad (145)$$

a maximálny počet zmien je o jednu menej, ide teda o exponenciálnu náročnosť. V experimente sme pri horeuvedenej fixácii ostatných parametrov na m pozorovali lineárny trend nárastu počtu iterácii v závislosti tejto hodnote zobrazený na Obrázku 4. Hodnoty n a r majú vplyv na čas výpočtu tým, že zvyšujú náročnosť maticových



Obr. 4: Počet iterácií a čas výpočtu Algoritmu 1 v sekundách

operácii. Najviac však čas výpočtu ovplyvňuje opäť hodnota m tým, že určuje počet

iterácii. Keďže tento sa zdá byť lineárny a teda polynomiálny v závislosti na m, taká závislosť by teda mala byť aj medzi časom výpočtu a m a môžeme sa experimentálne pokúsiť odhadnúť najvyššiu mocninu z členov tohto polynómu. Po zanedbaní všetkých nižších členov máme  $t = konst \cdot m^a$  a pre dve rôzne rozmery m a im prislúchajúce časy výpočtov dostaneme pre odhad mocniny

$$a = \frac{\ln\left(\frac{t_1}{t_2}\right)}{\ln\left(\frac{m_1}{m_2}\right)}.$$
(146)

Po uplatnení tohto odhadu na všetky dvojice po sebe nasledujúcich použitých hodnôt m a im prislúchajúcich časov výpočtu sme dostali hodnoty a, ktoré sú spolu s ich priemerom zobrazené na Obrázku 5. Pre väčšie m sa zdá, že experimentálny čas výpočtu je daný treťou až štvrtou mocninou m, zatiaľ čo pre menšie hodnoty m asi nemožno zanedbať nižšie mocniny.



**Obr. 5:** Priebeh odhadnutej mocniny pre závislosť času výpočtu Algoritmu 1 na m

Čo sa týka numerickej stability, našim cieľom nebolo vyladiť použité parametre  $eps_1, eps_2, \ldots$  úplne, avšak ich hodnoty v priloženom zdrojovom kóde boli použiteľné pre takmer všetky náhodné úlohy PKP s rozmermi do 1500 spĺňajúce Predpoklad 2.2. Väčších úloh a takých, ktoré ho nespĺňajú sme testovali málo.

V nasledujúcich kapitolách bude uvedená taká modifikácia Algoritmu 1, ktorá umožňuje počítať samotnú úlohu KP, tento algoritmus je teda sebestačný v zmysle zabezpečenia počiatočného  $\hat{\theta}(\varphi_0)$ .

# 3 Vlastnosti PDR optimálnej averzie k riziku

V 1. kapitole sme videli, že pri riešení problému optimálnej alokácie finančných prostriedkov medzi aktíva riadiace sa geometrickým Brownovým pohybom vzniká potreba riešiť kvázilineárnu PDR (46) opisujúcu vývoj optimálnej averzie k riziku vzhľadom na stav portfólia a čas. V nej ako koeficient vystupuje funkcia  $\lambda(\varphi)$  (37)

$$\lambda\left(\varphi\right) = \min_{\theta \in \Omega} \left\{ \frac{\varphi}{2} \,\theta^T \,\Sigma \,\theta - \mu^T \,\theta \right\},\tag{147}$$

ktorá je hodnotovou funkciou úlohy parametrického kvadratického programovania (36) s parametrom  $\varphi$ , o ktorom nateraz predpokladajme, že je kladný  $\varphi \in (0, \infty)$ . Podľa klasickej Schauderovej teórie je na existenciu a jednoznačnosť hladkého riešenia takejto PDR postačujúcou podmienkou dostatočná hladkosť jej koeficientov. V tejto kapitole budeme analyzovať, či PDR (46) spĺňa túto podmienku. Ukážeme, že funkcia  $\lambda (\varphi)$ aj  $\lambda' (\varphi)$  sú lokálne Lipschitzovsky spojité funkcie, uvedieme podmienku, za ktorej sú Lipschitzovsky spojité a ukážeme, že  $\lambda'' (\varphi)$  nie je vo všeobecnosti spojitá funkcia. Keďže  $\lambda (\varphi)$  je hodnotovou funkciou parametrizovanej optimalizačnej úlohy, pre jej derivovanie nám príde vhod obálková veta. Tradičné obálkové vety sa týkajú dvoch záležitostí. Poskytujú

#### 1. postačujúce podmienky pre existenciu derivácie takejto funkcie

2. ak táto derivácia existuje, tak jej vyjadrenie

Veta 3.1 (Milgrom – Segal [21]). Uvažujme úlohu

$$\min_{\theta \in \Gamma} f_0\left(\theta,\,\varphi\right),\tag{148}$$

kde  $\varphi \in [0, 1]$  je parameter a  $\Gamma$  je množina prípustných riešení. Označme

$$V(\varphi) = \inf_{\theta \in \Gamma} f_0(\theta, \varphi)$$
(149)

dolnú obálku funkcií  $f_0(\theta, \varphi)$  na množine  $\Gamma$  a množinu optimálnych riešení ako

$$\widehat{\Gamma}(\varphi) = \{ \theta \in \Gamma \mid f_0(\theta, \varphi) = V(\varphi) \}.$$
(150)

Nech  $f_0(\theta, \varphi)$  je absolútne spojitá vo  $\varphi$  pre všetky  $\theta \in \Gamma$ . Predpokladajme, že existuje taká integrovateľná funkcia  $B : [0, 1] \longrightarrow \mathcal{R}$ , že  $|\partial_{\varphi} f_0(\theta, \varphi)| \leq B(\varphi)$  pre všetky  $\theta \in \Gamma$ 

a takmer všetky  $\varphi \in [0, 1]$ . Potom  $V(\varphi)$  je absolútne spojitá. Ak navyše predpokladáme, že  $f_0(\theta, \varphi)$  je vo  $\varphi$  diferencovateľná pre všetky  $\theta \in \Gamma$  a  $\widehat{\Gamma}(\varphi) \neq \emptyset$  pre takmer všetky  $\varphi \in [0, 1]$ , potom pre akékoľvek  $\widehat{\theta}(\varphi) \in \widehat{\Gamma}(\varphi)$  platí

$$V(\varphi) = V(0) + \int_{0}^{\varphi} \partial_{\varphi} f_{0}\left(\widehat{\theta}(s), s\right) \,\mathrm{d}s.$$
(151)

Nasleduje rozšírenie výsledkov z [11] pre všeobecný prípad polyedrickej množiny prípustných riešení $\Omega$  .

**Veta 3.2.** Nech  $\lambda(\varphi)$  je definovaná pomocou (147),  $\varphi \in (0, \infty)$ . Potom  $\lambda'(\varphi)$  je spojitá funkcia a platí

$$\lambda'(\varphi) = \frac{1}{2} \,\widehat{\theta}^T \,\Sigma \,\widehat{\theta} \,, \tag{152}$$

 $kde \ \widehat{\theta} = \widehat{\theta} \left( \varphi \right) \ je \ optimálne \ riešenie \ úlohy \ (36).$ 

 $D\hat{o}kaz$ . Algoritmus 1 ukazuje, že hodnoty  $\varphi$  môžeme rozdeliť na tie, v ktorých zmena v  $K(\varphi)$  nenastáva a na tie  $\varphi_z$ , v ktorých nastáva. Ak vo  $\varphi$  táto zmena nenastáva, zo (114) vidno, že  $\lambda'_{lok}(\varphi) = \alpha - \frac{\beta}{\varphi^2}$  je spojitá funkcia a (152) získame dosadením optimálneho riešenia  $\hat{\theta}_{lok}(\varphi)$  lokálne ekvivalentnej úlohy na viazaný extrém do definície (147), pričom pri úprave môžeme využiť (94). Označme  $f_0(\theta, \varphi) = \frac{\varphi}{2} \theta^T \Sigma \theta - \mu^T \theta$  minimalizovanú funkciu úlohy (36). Ak vo  $\varphi_z$  zmena v  $K(\varphi)$  nastáva, potrebujeme ohraničiť funkciu

$$\left|\partial_{\varphi} f_0\left(\theta,\varphi\right)\right| = \frac{1}{2} \theta^T \Sigma \theta \tag{153}$$

pre všetky  $\theta \in \Omega$ , aby sme mohli použiť Vetu 3.1. Dosiahneme to tak, že pre každé zafixované  $\varphi_z$  pridáme do  $\Omega$  nadbytočné ohraničenia. Algoritmus 1 ukazuje, že existuje konečne veľa  $\varphi_z$ . Každé z optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\varphi_z)$  teda možno po zložkách ohraničiť zhora aj zdola  $\theta_d < \hat{\theta}(\varphi_z) < \theta_h$ . Tieto dolné a horné ohraničenia môžeme zmeniť na neostré a pre zafixované  $\varphi_z$  ich pridať medzi ohraničenia určujúce množinu prípustných riešení úlohy (36) bez toho, aby sme na nejakom okolí  $O(\varphi_z)$  zmenili jej optimálne riešenie. Zafixujme  $\varphi_z$  a označme  $\Omega_{dh}$  množinu prípustných riešení s pridanými nadbytočnými ohraničeniami, čím získame ohraničenú množinu prípustných riešení. Keďže  $|\partial_{\varphi} f_0(\theta, \varphi)|$  je spojitá funkcia, nadobúda na kompakte  $\Omega_{dh}$  podľa Weierstrassovej vety maximum. Môžeme ju teda ohraničiť integrovateľnou funkciou  $B(\varphi)$ 

$$\max_{\theta \in \Omega_{dh}} |\partial_{\varphi} f_0(\theta, \varphi)| = \max_{\theta \in \Omega_{dh}} \left\{ \frac{1}{2} \theta^T \Sigma \theta \right\} = B(\varphi) < \infty, \qquad (154)$$

ktorá je v skutočnosti konštantná. Funkcia  $f_0(\theta, \varphi)$  je lineárna a teda aj absolútne spojitá vo  $\varphi$ . Takže môžeme použiť Vetu 3.1, podľa ktorej je aj funkcia  $\lambda(\varphi)$  absolútne spojitá vo  $\varphi$  a je teda aj diferencovateľná skoro všade na  $(0, \infty)$ , a dá sa napísať ako

$$\lambda(\varphi) = \lambda(1) + \int_{1}^{\varphi} \partial_{\varphi} f_0\left(\widehat{\theta}(s), s\right) \,\mathrm{d}s\,.$$
(155)

Derivovaním tohto vzťahu dokážeme (152) aj v bodoch  $\varphi_z$  zmeny  $K(\varphi)$ 

$$\lambda'(\varphi) = \partial_{\varphi} f_0\left(\widehat{\theta}(\varphi), \varphi\right) = \frac{1}{2} \widehat{\theta}^T \Sigma \widehat{\theta}.$$
(156)

Spojitosť funkcie  $\lambda'(\varphi)$  môžeme dokázať aj pomocou vzťahov (91) – (94), (114) – (117) bez použitia obálkovej vety. Uvažujme nejaký bod  $\varphi_1$  a bez ohľadu na to, či ide o bod zmeny v  $K(\varphi)$ , označme  $\theta^c$ ,  $\theta^s$  indexom <sub>L</sub> na ľavom intervale (...,  $\varphi_1$ ) a indexom <sub>R</sub> na pravom intervale ( $\varphi_1$ , ...) konštantnosti  $K(\varphi)$  vzhľadom tento bod. Ak zo vzťahu  $\theta_L^c + \frac{1}{\varphi_1} \theta_L^s = \theta_R^c + \frac{1}{\varphi_1} \theta_R^s$  vyjadríme  $\theta_L^c$  a dosadíme ho do (94), získame

$$\left(\theta_R^c + \frac{1}{\varphi_1}\,\theta_R^s - \frac{1}{\varphi_1}\,\theta_L^s\right)^T\,\Sigma\,\theta_L^s = 0\,.$$
(157)

Po prenásobení konštantou a roznásobení máme

$$-\frac{2}{\varphi_1} \left(\theta_R^c\right)^T \Sigma \theta_L^s - \frac{2}{\varphi_1^2} \left(\theta_R^s\right)^T \Sigma \theta_L^s + \frac{2}{\varphi_1^2} \left(\theta_L^s\right)^T \Sigma \theta_L^s = 0.$$
(158)

Ak teraz preusporiadame členy, k obom stranám pripočítame  $(\theta_R^c)^T \Sigma \theta_R^c + \frac{2}{\varphi_1} (\theta_R^c)^T \Sigma \theta_R^s + \frac{1}{\varphi_1^2} (\theta_R^s)^T \Sigma \theta_R^s$  a využijeme (94), dostaneme

$$(\theta_R^c)^T \Sigma \theta_R^c + \frac{2}{\varphi_1} (\theta_R^c)^T \Sigma \theta_R^s + \frac{1}{\varphi_1^2} (\theta_R^s)^T \Sigma \theta_R^s - \frac{2}{\varphi_1} (\theta_R^c)^T \Sigma \theta_L^s - \frac{2}{\varphi_1^2} (\theta_R^s)^T \Sigma \theta_L^s + \frac{1}{\varphi_1^2} (\theta_L^s)^T \Sigma \theta_L^s = (\theta_R^c)^T \Sigma \theta_R^c + \frac{1}{\varphi_1^2} (\theta_R^s)^T \Sigma \theta_R^s,$$

$$(159)$$

čo môžeme upraviť na tvar

$$\left( \theta_R^c + \frac{1}{\varphi_1} \theta_R^s - \frac{1}{\varphi_1} \theta_L^s \right)^T \Sigma \left( \theta_R^c + \frac{1}{\varphi_1} \theta_R^s - \frac{1}{\varphi_1} \theta_L^s \right) + \frac{1}{\varphi_1^2} \left( \theta_L^s \right)^T \Sigma \theta_L^s =$$

$$= \left( \theta_R^c \right)^T \Sigma \theta_R^c + \frac{1}{\varphi_1^2} \left( \theta_R^s \right)^T \Sigma \theta_R^s$$

$$(160)$$

a spätným dosadením  $\theta^c_L$ získame

$$(\theta_L^c)^T \Sigma \theta_L^c + \frac{1}{\varphi_1^2} (\theta_L^s)^T \Sigma \theta_L^s = (\theta_R^c)^T \Sigma \theta_R^c + \frac{1}{\varphi_1^2} (\theta_R^s)^T \Sigma \theta_R^s.$$
(161)

Ak využijeme vzťah

$$\left(\theta^{s}\right)^{T} \Sigma \theta^{s} = -\mu^{T} \theta^{s} , \qquad (162)$$

ktorý vyplynie dosadením do (93), a (161) prenásobím<br/>e $\frac{1}{2}\,,$ dostaneme

$$\lambda'(\varphi_1 -) = \frac{1}{2} (\theta_L^c)^T \Sigma \theta_L^c - \frac{1}{\varphi_1^2} \left( \frac{1}{2} (\theta_L^s)^T \Sigma \theta_L^s + \mu^T \theta_L^s \right) =$$

$$= \frac{1}{2} (\theta_R^c)^T \Sigma \theta_R^c - \frac{1}{\varphi_1^2} \left( \frac{1}{2} (\theta_R^s)^T \Sigma \theta_R^s + \mu^T \theta_R^s \right) = \lambda'(\varphi_1 +)$$
(163)

vzťah pre spojitosť funkcie  $\lambda'(\varphi)$ .

Zo (152)  $\lambda'(\varphi) = \frac{1}{2} \widehat{\theta}^T \Sigma \widehat{\theta} \ge 0$  vyplýva, že  $\lambda(\varphi)$  je neklesajúca funkcia a konštantná je len pre tie  $\varphi$ , pre ktoré krivka optimálnych riešení  $\widehat{\theta}(\varphi)$  stojí v **0**. Z toho a z  $\lambda''_{lok}(\varphi) = 2 \frac{\beta}{\varphi^3}$  a zo (116)  $\beta \le 0$  vyplýva, že  $\lambda(\varphi)$  je konkávna funkcia a lineárna je len pre tie  $\varphi$ , pre ktoré  $\beta = 0$ , čiže  $\theta^s = \mathbf{0}$ , čiže krivka optimálnych riešení  $\widehat{\theta}(\varphi)$  stojí v nejakom bode. Kombinovaním znalostí  $\lambda''(\varphi) \le 0$ ,  $\lambda'(\varphi) \ge 0$  a  $\lambda'(\varphi) = \mathbf{0} \iff \widehat{\theta}(\varphi) = \mathbf{0}$  dostaneme, že ak  $\widehat{\theta}(\varphi_1) = \mathbf{0}$ , potom pre všetky  $\varphi > \varphi_1$  platí  $\widehat{\theta}(\varphi) = \mathbf{0}$ .

**Veta 3.3.** Nech  $\lambda(\varphi)$  je definovaná pomocou (147),  $\varphi \in (0, \infty)$ . Potom  $\lambda'(\varphi)$  je lokálne Lipschitzovsky spojitá funkcia. Ak je limita optimálneho riešenia úlohy (36) do nuly

$$\lim_{\varphi \to 0} \arg \min_{\theta \in \Omega} \left\{ \frac{\varphi}{2} \, \theta^T \, \Sigma \, \theta - \mu^T \, \theta \right\} = \widehat{\theta} \left( 0 \right) \tag{164}$$

konečná, to jest  $\widehat{\theta}(0) \in \mathbb{R}^n$ , potom  $\lambda'(\varphi)$  je Lipschitzovsky spojitá funkcia.

 $D\hat{o}kaz$ . Optimálne riešenie  $\hat{\theta}(\varphi) : (0, \infty) \longrightarrow \mathcal{R}^n$  úlohy (36) je lokálne Lipschitzovsky spojitá funkcia, čo vyplýva zo vzťahov  $\hat{\theta}(\varphi) = \theta^c + \frac{1}{\varphi} \theta^s$  na jednotlivých intervaloch konštantnosti  $K(\varphi)$  a z geometrickej predstavy o lineárne parametrizovanej rýdzokonvexnej funkcii minimalizovanej cez konvexnú množinu (spojitosť optimálnych riešení vo  $\varphi_z$ ), alebo z [12]. Keďže je podľa vzťahu (152) funkcia  $\lambda'(\varphi)$  súčinom lokálne Lipschitzovsky spojitých funkcií  $\hat{\theta}(\varphi)$ , je aj ona lokálne Lipschitzovsky spojitá.

Ak sú všetky zložky limity  $\hat{\theta}(0)$  (164) optima úlohy (36) konečné, zo vzťahu  $\mathcal{R}^n \ni \hat{\theta}(\varphi) = \theta^c + \frac{1}{\varphi} \theta^s$  pre optimálne riešenie na intervale konštantnosti  $K(\varphi)$  s ľavou hranicou tvorenou 0 je vidno, že v tomto vzťahu platí  $\theta^s = \mathbf{0}$ , teda  $\beta = 0$ . Na každom

intervale konštantnosti  $K(\varphi)$  je preto  $\lambda'_{lok}(\varphi) = \alpha - \frac{\beta}{\varphi^2}$  Lipschitzovsky spojitá funkcia. Pre zjednotenie týchto funkcií z týchto intervalov stačí za Lipschitzovskú konštantu zobrať maximum z týchto konštánt na týchto intervaloch.

Pre veľmi malé hodnoty  $\varphi$  sa kvadratický člen úlohy (36) stáva zanedbateľným, preto optimálne riešenie  $\hat{\theta}(\varphi)$  konverguje k nejakému z riešení úlohy LP

$$\lim_{\varphi \to 0} \arg\min_{\theta \in \Omega} \left\{ \frac{\varphi}{2} \, \theta^T \, \Sigma \, \theta - \mu^T \, \theta \right\} = \widehat{\theta} \left( 0 \right) \in \left\{ \arg\min_{\theta \in \Omega} \left\{ -\mu^T \, \theta \right\} \right\}.$$
(165)

Ak majú všetky optimálne riešenia tejto úlohy LP všetky zložky konečné, potom má túto vlastnosť aj limitné optimálne riešenie  $\hat{\theta}(0)$  (164).

**Veta 3.4.** Funkcia  $\lambda''(\varphi)$  je v bode  $\varphi_1$  spojitá vtedy a len vtedy, ak je funkcia  $\lambda(\varphi)$ v tomto bode zľava a sprava identická, teda ak sú jej koeficienty  $\alpha, \beta, \gamma$  na ľavom  $(\ldots, \varphi_1)$  a na pravom  $(\varphi_1, \ldots)$  intervale konštantnosti  $K(\varphi)$  vzhľadom na  $\varphi_1$  rovnaké.

 $D\hat{o}kaz$ . Označme koeficienty  $\alpha$ ,  $\beta$ ,  $\gamma$  funkcie  $\lambda(\varphi)$  indexom  $_L$  na ľavom intervale  $(\ldots, \varphi_1)$ a indexom  $_R$  na pravom intervale  $(\varphi_1, \ldots)$  konštantnosti  $K(\varphi)$  vzhľadom na  $\varphi_1$ . Ak je funkcia  $\lambda''(\varphi)$  v bode  $\varphi_1$  spojitá, potom z

$$2\frac{\beta_L}{\varphi_1^3} = \lambda''(\varphi_1 - ) = \lambda''(\varphi_1 + ) = 2\frac{\beta_R}{\varphi_1^3}$$
(166)

vyplýva  $\beta_L = \beta_R$ . S využitím tohto a zo vzťahu pre spojitosť  $\lambda'(\varphi)$  dostaneme

$$\alpha_L - \frac{\beta_L}{\varphi_1^2} = \lambda'(\varphi_1 - ) = \lambda'(\varphi_1 + ) = \alpha_R - \frac{\beta_R}{\varphi_1^2}, \qquad (167)$$

teda  $\alpha_L = \alpha_R$ . S využitím tohto a zo vzťahu pre spojitosť  $\lambda(\varphi)$  dostaneme

$$\alpha_L \varphi_1 + \frac{\beta_L}{\varphi_1} + \gamma_L = \lambda \left(\varphi_1 - \right) = \lambda \left(\varphi_1 + \right) = \alpha_R \varphi_1 + \frac{\beta_R}{\varphi_1} + \gamma_R, \qquad (168)$$

teda $\gamma_L=\gamma_R$ . Opačná implikácia je zrejmá.

Jedinými kandidátmi na body nespojitosti  $\lambda''(\varphi)$  sú body  $\varphi_z$  zmeny množiny  $K(\varphi)$ . Napríklad v Príklade 2.6 je druhá derivácia  $\lambda(\varphi)$  v bode  $\varphi = \frac{2}{3}$  zľava rovná  $\lambda''(\frac{2}{3}-) = 0$ a zprava rovná  $\lambda''(\frac{2}{3}+) = -2\frac{1}{(\frac{2}{3})^3} = -\frac{27}{4}$ . V numerickom experimente so 100000 náhodne vygenerovanými úlohami rozmerov n = 100, m = 50, r = 50 bol každý bod  $\varphi_z$  zmeny množiny  $K(\varphi)$  bodom nespojitosti funkcie  $\lambda''(\varphi)$ , pričom pri pohľade do Tabuľky 1 vidíme, že týchto bodov bolo takmer 6000000. Je ľahko vidieť, že ak je



**Obr. 6:** Graf funkcie  $\lambda(\varphi)$  a jej prvej a druhej derivácie z Príkladu 2.6

v nejakom bode nespojitá druhá derivácia  $\lambda(\varphi)$ , z  $\beta_L \neq \beta_R$  vyplýva aj nespojitosť všetkých vyšších derivácii v tomto bode.

Schauderovú teóriu teda nemožno uplatniť. Dá sa však dokázať [11], že za predpokladu ohraničenosti koncovej podmienky PDR (46)

$$0 < \varphi(x, T) \le \varphi_h \qquad \forall x \in \mathcal{R}, \, \varphi_h \in \mathcal{R}$$
(169)

a ohraničenosti funkcie  $\lambda'(\varphi)$ 

$$0 < \lambda'_d \le \lambda'\left(\varphi\right) \le \lambda'_h \tag{170}$$

riešenie tejto PDR existuje a je jediné. Navyše je kladné a ohraničené

$$0 < \varphi(x, t) \le \varphi_h \qquad \forall x \in \mathcal{R}, \forall t \in [0, T].$$
(171)

**Veta 3.5.** Nech je koncová podmienka PDR (46) ohraničená (169), nech  $\mathcal{R}^n \ni \mathbf{0} \notin \Omega$  a nech limita optimálnych riešení úlohy (36) do nuly (164) je konečná  $\widehat{\theta}(0) \in \mathcal{R}^n$ . Potom riešenie PDR (46) existuje, je jediné a je ohraničené pre všetky  $t \in [0, T]$  (171).

 $D\hat{o}kaz$ . Z  $\lambda'_{lok}(\varphi) = \alpha - \frac{\beta}{\varphi^2}$  a zo (152) vidno, že nájsť ohraničenia (170) pre  $\lambda'(\varphi)$  je problematické iba pre limitné hodnoty  $\varphi$ . Zo (152) je vidno, že spodné ohraničenie nie je kladné iba v prípade, ak sa krivka optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\varphi)$  úlohy (36) priblíži ľubovoľne

blízko k počiatku súradnicovej sústavy **0**. Horné ohraničenie pre  $\lambda'(\varphi)$  neexistuje iba v prípade, ak  $\hat{\theta}(0) \notin \mathcal{R}^n$  nie je konečné, čo vyplynie rovnakou úvahou ako v 2. časti Dôkazu Vety 3.3.

Kladnosť koncovej podmienky  $\varphi(x, T) = 1 - \frac{U''(x)}{U'(x)}$  je zaručená z predpokladu rastúcosti a konkávnosti funkcie užitočnosti (7). Z funkcií U spĺňajúcich druhú nerovnosť v (169) uvedieme napríklad CARA (constant absolute risk aversion) triedu

$$U(x) = -\frac{1}{z-1} e^{-(z-1)x}, \qquad z > 1, \qquad \text{pre ktor} \acute{u} \quad \frac{U''(x)}{U'(x)} = 1 - z.$$
(172)

V praktických problémoch optimálneho investovania môžeme podmienku pre konečnosť (164) považovať za splnenú. Žiadne aktívum nemôžeme nakúpiť ani predať v neobmedzenom množstve, preto je množina prípustných riešení  $\Omega$  ohraničená a teda každé optimálne riešenie vrátane limitných je konečné. Podmienka pre neprípustnosť **0** sa nedá zoslabiť. Ak je totiž tento bod prípustný, potom

$$\lim_{\varphi \to \infty} \arg\min_{\theta \in \Omega} \left\{ \frac{\varphi}{2} \, \theta^T \, \Sigma \, \theta - \mu^T \, \theta \right\} = \arg\min_{\theta \in \Omega} \left\{ \frac{1}{2} \, \theta^T \, \Sigma \, \theta \right\} = \widehat{\theta} \, (\infty) = \mathbf{0} \,, \tag{173}$$

k nemu limita optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\varphi)$  úlohy (36) do nekonečna konverguje, lebo veľmi veľké hodnoty  $\varphi$  spôsobia zanedbateľnosť jej lineárneho člena oproti kvadratickému a  $\hat{\theta}(\varphi)$  konverguje k riešeniu tejto úlohy KP bez lineárneho člena. Funkciu  $\lambda'(\varphi)$ 

$$\lim_{\varphi \to \infty} \lambda'(\varphi) = \lim_{\varphi \to \infty} \frac{1}{2} \widehat{\theta}^T(\varphi) \Sigma \widehat{\theta}(\varphi) = 0$$
(174)

nie je potom možné zdola ohraničiť žiadnym kladným číslom. V praktických problémoch optimálneho investovania preto navrhujeme tento bod zneprípustniť  $\mathbf{0} \notin \Omega$ . Ak neinvestujeme nutne všetky prostriedky  $\sum_{i=1}^{n} \theta_i = 1$ , čo by bolo postačujúce, je prirodzené určiť minimálny podiel p z uvažovanej sumy  $1 \ge \sum_{i=1}^{n} \theta_i \ge p$ , ktorý nutne investujeme. Tento podiel sa dá zvoliť ľubovoľne malý, pokiaľ je kladný p > 0. Potom bude úloha (36) pre výpočet optimálnych váh  $\hat{\theta}(\varphi(x, t))$  s parametrom  $\varphi > 0$  konvexnou úlohou, nech sú stav portfólia a čas akékoľvek.

# 4 Modifikácie algoritmu pre parametrické kvadratické programovanie

V 2. kapitole sme odvodili Algoritmus 1 pre počítanie úlohy PKP (47), v ktorej je parametrizovaný kvadratický člen. V tejto kapitole sa pozrieme na modifikácie tohto algoritmu pre počítanie inak parametrizovaných úloh PKP.

Uvažujme najprv úlohu PKP s parametrizovaným lineárnym členom

$$\min_{\theta \in \Omega} \left\{ \frac{1}{2} \theta^T \Sigma \theta + \theta^T \mu^c + \psi \theta^T \mu^s \right\}, \qquad \psi \in \mathcal{R},$$
(175)

kde $\Sigma = \Sigma^T \succ 0$  je symetrická, kladne definitná matica,  $\mu^c, \mu^s \in \mathcal{R}^n$ a množina prípustných riešení $\Omega$  je neprázdna polyedrická množina

$$\Omega = \{\theta \in \mathcal{R}^n \mid A\theta \le b, \ C\theta = d\},$$
(176)

teda rovnaká ako (48). Aj teraz predpokladáme analogicky ako v Predpoklade 2.2, že pre každý bod krivky optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\psi)$  úlohy (175) sú normálové vektory nadrovín aktívnych ohraničení lineárne nezávislé. Idea výpočtu krivky optimálnych riešení  $\widehat{\theta}\left(\psi\right)$ tejto úlohy je rovnaká ako pre výpočet krivku optimálnych riešení úlohy (47). Bude pre ňu platiť analógia Vety 2.5 pre existenciu lokálne ekvivalentnej úlohy na viazaný extrém, ktorej optimálne riešenia tvoria polpriamku. Opustenie krivky optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\psi)$  aktívnych ohraničení typu nerovnosti a jej náraz na neaktívne ohraničenia môžeme tiež pozorovať nezávisle, pričom za bod zmeny v $K(\psi)$ zvolíme tú zmenu, ktorá nastáva skôr. Opäť môžeme v Lagrangeovej duálnej úlohe uvažovať iba aktívne ohraničenia a zostaviť tak lokálnu Lagrangeovú duálnu úlohu, ktorej voľné optimá tiež tvoria polpriamku. To znamená, že množiny konštantnosti  $K(\psi)$  budú aj tentoraz intervaly. V skutočnosti je pre kladné hodnoty parametra  $\psi > 0$  úloha (47) špeciálnym prípadom úlohy (175), ak v nej položíme  $\mu^c = \mathbf{0}, \, \mu^s = \mu, \, \psi = \frac{1}{\varphi}$ . Pre záporné hodnoty $\psi\,<\,0$ v nej treba položiť  $\mu^c\,=\,{\bf 0}\,,\,\mu^s\,=\,-\mu\,,\,\psi\,=\,-\,\frac{1}{\varphi}\,.$  Ako analógiu k vzťahom (91), (92), (93) dostaneme pre výpočet optimálneho riešenia lokálne ekvivalentnej úlohy na viazaný extrém k úlohe (175) vzťahy

$$\widehat{\theta}_{lok}\left(\psi\right) = \theta^c + \psi \,\theta^s \tag{177}$$

$$\theta^{c} = -\Sigma^{-1} \,\mu^{c} + \Sigma^{-1} \,G^{T} \,(G \,\Sigma^{-1} \,G^{T})^{-1} \,G \,\Sigma^{-1} \,\mu^{c} + \Sigma^{-1} \,G^{T} \,(G \,\Sigma^{-1} \,G^{T})^{-1} \,h \qquad (178)$$

$$\theta^{s} = -\Sigma^{-1} \mu^{s} + \Sigma^{-1} G^{T} (G \Sigma^{-1} G^{T})^{-1} G \Sigma^{-1} \mu^{s}.$$
(179)

Matica G a vektor h opäť vznikajú zložením riadkov rovností a aktívnych nerovností. Bod nárazu krivky  $\hat{\theta}_{lok}(\psi)$  na neaktívne ohraničenia dostaneme podobne ako v (99) ako posledné  $\psi$ , pre ktoré je polpriamka (177) prípustná pre úlohu (175). Pre rastúce  $\psi$  to bude

$$\psi_{zn} = \begin{cases} \min_{k \in \mathcal{M}} \frac{(b - A \theta^c)_k}{(A \theta^s)_k} & \text{ak } \mathcal{M} = \{k \mid (A \theta^s)_k > 0\} \text{ je neprázdna} \\ \infty & \text{inak} \end{cases}$$
(180)

Analógiou k (110) pre výpočet optima lokálnej Lagrangeovej duálnej úlohy k (175) bude

$$\begin{pmatrix} \widehat{v} \\ \widehat{u}_{lok} \end{pmatrix} = -\psi P^{-1} q^s - P^{-1} q^c = \begin{pmatrix} \psi v^s + v^c \\ \psi u^s_{lok} + u^c_{lok} \end{pmatrix}, \qquad (181)$$

pričom matica  $P = -G \Sigma^{-1} G^T$  bude rovnaká ako pre úlohu (47) (dá sa samozrejme použiť aj úprava duálnej úlohy pomocou (106)) a  $q^s$ ,  $q^c$  budú rovné

$$q^{s} = -G \Sigma^{-1} \mu^{s}, \qquad q^{c} = -G \Sigma^{-1} \mu^{c} - h.$$
 (182)

Idea určenia bodu  $\psi_{zo}$  opustenia krivky optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\psi)$  nejakých aktívnych ohraničení sa oproti (112) nezmení. S rastúcim  $\psi$  to bude hodnota

$$\psi_{zo} = \begin{cases} \min_{k \in \mathcal{M}} - \frac{(u_{lok}^c)_k}{(u_{lok}^s)_k} & \text{ak } \mathcal{M} = \{k \mid (u_{lok}^s)_k < 0\} \text{ je neprázdna} \\ \infty & \text{inak} \end{cases}$$
(183)

Uvažujme teraz úlohu PKP s parametrizovanou množinou prípustných riešení

$$\min_{\theta \in \Omega} \left\{ \frac{1}{2} \, \theta^T \, \Sigma \, \theta + \mu^T \, \theta \right\},\tag{184}$$

kde $\Sigma=\Sigma^T\succ 0$ je symetrická, kladne definitná matica,  $\mu\in \mathcal{R}^n$ a

$$\Omega = \{ \theta \in \mathcal{R}^n \mid A\theta \le b^c + \xi \, b^s \,, \, C\theta = d^c + \xi \, d^s \} \,, \qquad \xi \in \mathcal{R} \,, \tag{185}$$

množina prípustných riešení je parametrizovaná polyedrická množina  $\Omega = \Omega(\xi)$ , pričom existuje také  $\xi \in \mathcal{R}$ , pre ktoré je neprázdna, a  $A \in \mathcal{R}^{m \times n}$ ,  $b^c$ ,  $b^s \in \mathcal{R}^m$ ,  $C \in$ 

 $\mathcal{R}^{r \times n}$ ,  $d^c$ ,  $d^s \in \mathcal{R}^r$ . V prípade tohto typu úlohy PKP nemôžeme požadovať žiadnu analógiu Predpokladu 2.2, pretože to by nebolo bez ujmy na všeobecnosti. Pre tie body  $\xi_z$  zmeny v množine aktívnych ohraničení typu nerovnosti  $K(\xi)$ , pre ktoré je jeho analógia splnená a normálové vektory nadrovín aktívnych ohraničení sú v optimálnom riešení  $\hat{\theta}(\xi)$  úlohy (184) lineárne nezávislé však môžeme využiť všetky úvahy potrebné pre odvodenie Algoritmu 1 a aplikovať ich na túto úlohu. Maticu G budeme na každom intervale konštantnosti  $K(\xi)$  konštruovať analogicky ako pre úlohy (47) a (175), pre vektor h ale tentoraz rozlíšime jeho konštantnú zložku  $h^c$  a smer  $h^s$ 

$$h^{c} = \begin{pmatrix} d^{c} \\ b^{c}_{k \mid k \in K(\xi)} \end{pmatrix}, \qquad h^{s} = \begin{pmatrix} d^{s} \\ b^{s}_{k \mid k \in K(\xi)} \end{pmatrix}.$$
(186)

Na intervaloch konštantnosti  $K(\xi)$  potom dostaneme ako analógiu k vzťahom (91), (92), (93) pre výpočet optimálneho riešenia  $\hat{\theta}(\xi)$  úlohy (184)

$$\widehat{\theta}_{lok}\left(\xi\right) = \theta^c + \xi \,\theta^s \tag{187}$$

$$\theta^{c} = -\Sigma^{-1} \mu + \Sigma^{-1} G^{T} (G \Sigma^{-1} G^{T})^{-1} G \Sigma^{-1} \mu + \Sigma^{-1} G^{T} (G \Sigma^{-1} G^{T})^{-1} h^{c}$$
(188)

$$\theta^{s} = \Sigma^{-1} G^{T} (G \Sigma^{-1} G^{T})^{-1} h^{s}.$$
(189)

Pre určenie bod nárazu  $\xi_{zn}$  polpriamky (187) na neaktívne ohraničenia potrebujeme určiť posledné  $\xi$ , pre ktoré je splnená nerovnosť

$$A \widehat{\theta}_{lok} \left( \xi \right) = A \left( \theta^c + \xi \, \theta^s \right) \le b^c + \xi \, b^s \tag{190}$$

pre každú zložku zaručujúca jej prípustnosť pre úlohu (184). Pre rastúce  $\xi$  to bude

$$\xi_{zn} = \begin{cases} \min_{k \in \mathcal{M}} \frac{(b^c - A \theta^c)_k}{(A \theta^s - b^s)_k} & \text{ak } \mathcal{M} = \{k \mid (A \theta^s - b^s)_k > 0\} \text{ je neprázdna} \\ \infty & \text{inak} \end{cases}$$
(191)

Analógiou k (110) pre výpočet optima lokálnej Lagrangeovej duálnej úlohy k (184) je

$$\begin{pmatrix} \widehat{v} \\ \widehat{u}_{lok} \end{pmatrix} = -\xi P^{-1} q^s - P^{-1} q^c = \begin{pmatrix} \xi v^s + v^c \\ \xi u_{lok}^s + u_{lok}^c \end{pmatrix}, \qquad (192)$$

pričom matica  $P = -G \Sigma^{-1} G^T$  bude opäť totožná s tou pre úlohu (47) (dá sa samozrejme použiť aj úprava duálnej úlohy pomocou (106)) a  $q^s$ ,  $q^c$  budú rovné

$$q^{s} = -h_{s}, \qquad q^{c} = -G \Sigma^{-1} \mu - h_{c}.$$
 (193)

Bod  $\xi_{zo}$  opustenia krivky optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\xi)$  aktívnych ohraničení určíme identicky ako v (112). Pre rastúce  $\xi$  to bude hodnota

$$\xi_{zo} = \begin{cases} \min_{k \in \mathcal{M}} -\frac{\left(u_c^{lok}\right)_k}{\left(u_s^{lok}\right)_k} & \text{ak } \mathcal{M} = \left\{k \mid \left(u_s^{lok}\right)_k < 0\right\} \text{ je neprázdna} \\ \infty & \text{inak} \end{cases}$$
(194)

Ak je v nejakom bode  $\xi_z$  porušený predpoklad lineárnej nezávislosti normálových vektorov nadrovín aktívnych ohraničení, máme o trochu ťažšiu situáciu ako pri úlohách (47), (175), lebo ohraničenia určujúce  $\Omega$  nemôžeme kvôli žiaducemu tvaru jej vyjadrenia upraviť tak jednoducho, ako je to popísané na strane 40. Pre každé  $\xi$  táto množina iná, môže teda sa meniť aj vhodnosť jej vyjadrenia vzhľadom na tento predpoklad. Môžeme však použiť postup týkajúci sa vzťahov (137) – (140) alebo aproximáciu optimálnych riešení pomocou regularizačného parametra  $\delta$  popísanú nad týmto postupom. Pre úlohu PKP (184) s parametrizovanou množinou prípustných riešení  $\Omega$  je oproti úlohám typu (47), (175) navyše potrebné kontrolovať, či sa táto množina nestáva prázdnou.

Ak máme úlohu PKP s viacerými parametrami, ako napríklad

$$\min_{\theta \in \Omega} \left\{ \frac{1}{2} \theta^T \Sigma \theta + \theta \, \mu^c + \psi \, \theta \, \mu^s \right\}, \qquad \psi \in \mathcal{R},$$
(195)

$$\Omega = \{ \theta \in \mathcal{R}^n \mid A \, \theta \le b^c + \xi \, b^s \,, \, C \, \theta = d^c + \xi \, d^s \} \,, \qquad \xi \in \mathcal{R} \,, \tag{196}$$

potom optimálne riešenia tejto úlohy  $\hat{\theta}(\psi, \xi)$  netvoria parametrizovanú krivku, ale parametrizovanú plochu. Ak by sme potrebovali počítať takúto úlohu KP pre veľa hodnôt parametrov  $\psi$ ,  $\xi$ , boli by sme v rovnakej situácii ako pri riešení PDR (46), ktorá bola motiváciou odvodenia Algoritmu 1. Ponúka sa priamočiaro rozšíriť tento algoritmus a miesto počítania mnohých úloh KP rozdeliť uvažovaný parametrický priestor  $(\psi, \xi) \subseteq \mathcal{R}^2$  na konečný počet podpriestorov – regiónov  $R_1$ ,  $R_2$  ... tak, aby pre všetky parametre z nejakého z týchto regiónov  $R_i$  bola v optimálnom riešení  $\hat{\theta}(\psi, \xi)$  množina aktívnych ohraničení typu nerovnosti  $K_i$  rovnaká  $\forall (\psi, \xi) \in R_i : K(\psi, \xi) = K_i$ . Optimálne riešenie pre konkrétne hodnoty parametrov  $\psi$ ,  $\xi$  potom zostavíme vyriešením úlohy na viazaný extrém. Idea bude podobná ako pre Algoritmus 1. Pre nejakú uvažovanú množinu indexov ohraničení typu nerovnosti  $K_i$  využijeme lokálne ekvivalentnú úlohu na viazaný extrém a pomocou všetkých ohraničení typu nerovnosti  $A\hat{\theta}_{lok}(\psi, \xi) \leq b^c + \xi b^s$  určíme oblasť  $\{(\psi, \xi)\} = R_i^{primar}$ , v ktorej je optimum

tejto úlohy prípustné pre úlohu (195). Využijeme aj lokálnu Lagrangeovú duálnu úlohu a pomocou ohraničení nezápornosti pre jej premenné  $\hat{u}_{lok}(\psi, \xi) \geq \mathbf{0}$  určíme oblasť  $\{(\psi, \xi)\} = R_i^{dual}$ , v ktorej je plocha optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\psi, \xi)$  úlohy (195) zhodná s optimálnym riešením tejto lokálne ekvivalentnej úlohy na viazaný extrém  $\hat{\theta}_{lok}(\psi, \xi)$ . Hľadaný región  $R_i = R_i^{primar} \cap R_i^{dual}$  určíme ako prienik týchto oblastí. Algoritmus



**Obr. 7:** Príklad rozdelenia priestoru  $[0, 1] \times [0, 1] \subset \mathcal{R}^2$  na regióny  $R_1, R_2, R_3$ 

hľadajúci rozdelenie parametrického priestoru na regióny  $R_1, R_2 \ldots$ , na ktorých je množina aktívnych ohraničení typu nerovnosti rovnaká sa dá nájsť v ([28], Tøndel – Johansen – Bemporad [26]). Pre tam uvažovanú úlohu s vektorom parametrov nemusí byť v prípade priveľkého počtu nájdených regiónov  $R_i$  jednoduché nájsť pri zostavení optimálneho riešenia pre konkrétne hodnoty parametrov im prislúchajúci región. Postup pre jeho vyhľadanie sa dá nájsť v (Tøndel – Johansen – Bemporad [27]).

Nič nám nebráni aplikovať myšlienku Algoritmu 1 na všeobecnú úlohu parametrického konvexného programovania s diferencovateľnými funkciami. Použitie tohto postupu však nemusí byť výhodné, lebo môžeme dostať zložité vyjadrenia kriviek optimálnych riešení lokálne ekvivalentnej úlohy na viazaný extrém a lokálnej Lagrangeovej duálnej úlohy. Ich riešenie pomocou KKT podmienok totiž vedie na parametrizovaný systém nelineárnych rovníc. Body nárazu  $\varphi_{zn}$  a opustenia  $\varphi_{zo}$  aktívnych ohraničení potom nevieme určiť tak jednoducho, ako pre úlohy parametrizovaného kvadratického programovania (47), (175), (184), čo celému algoritmu uberá na efektivite.

# 5 Využitie algoritmu pre parametrické kvadratické programovanie

Najprv sa pozrieme, o koľko je výhodnejšie počítanie úlohy PKP Algoritmom 1 miesto počítania veľa úloh KP pre rôzne hodnoty parametra. Pre porovnanie sme otestovali, koľko by trval výpočet náhodne vygenerovanej úlohy PKP (47) s parametrizovaným kvadratickým členom pre 100 hodnôt parametra  $\varphi$  rovnomerne rozmiestnených na intervale [0.1, 10] použitím funkcie quadprog v MATLABe. Použili sme defaultnú presnosť a využívali sme najnovšie nájdené optimum ako štartovací bod pre nasledujúcu úlohu KP. Použili sme také isté úlohy ako v časti 2.7. pri testovaní Algoritmu 1 pre $m = 10, \ldots, 100$ . Po spriemerovaní 10 výsledkov pre každý rozmer sme sa dostali k

<i>m</i>	10	20	30	40	50	60	70	80	90	100
algoritmus pre PKP	0.0050	0.0106	0.0188	0.0299	0.0436	0.07341	0.0961	0.1338	0.1721	0.2173
100 úloh KP	0.8062	1.9498	3.8918	6.5954	10.498	15.0292	20.771	29.618	37.865	62.074

**Tabulka 2:** Porovnanie času výpočtu úlohy PKP algoritmom pre PKP a jej riešenia pomocou diskretizácie na úlohy KP v 100 bodoch parametra

časom v Tabuľke 2, pričom pre oba spôsoby sme zostavili optimálne riešenie primárnej úlohy a jej hodnotovú funkciu. Okrem zjavnej výhody vo výpočtovej náročnosti, ktorú možno pozorovať, je pri úlohách PKP niekedy užitočné poznať explicitný tvar optimálneho riešenia v závislosti od hodnoty parametra. Využili sme ho pre vyjadrenie explicitného tvaru funkcie  $\lambda(\varphi)$  a pre formuláciu niekoľkých tvrdení v 3. kapitole.

## 5.1 Optimálne investovanie

Úloha PKP (36)

$$\min_{\theta \in \Omega} \left\{ \frac{\varphi}{2} \, \theta^T \, \Sigma \, \theta - \mu^T \, \theta \right\}, \qquad \varphi \in (0 \,, \, \infty) \tag{197}$$

vyskytujúca sa pri počítaní PDR (46) je často používaná aj pri riešení iných formulácií problému optimálneho rozloženia financií medzi aktíva ako (10). Základnou črtou týchto modelov je zvýšiť zisk a znížiť riziko, čo je presne náplňou úlohy (197), pričom preferencie medzi nimi sú regulované kladným parametrom  $\varphi$  reprezentujúcim averziu k riziku. Vyriešili sme túto úlohu pre nasledovné vybraté aktíva: AMZN, ARIAD, BCPC, BGS, DD, ELNK, GK, GME, GOOG, MCI, MSFT, NFLX, OAS, OBAF, OXY, PCLN, RDN, REE, RLD, SSP. Ich výnosy, variancie a vzájomné kovariancie sme odhadli z ich cien počas rokov 2011 a 2012. Za množinu prípustných riešení sme zvolili nezáporný simplex (18)

$$\Omega = \Omega_1 = \left\{ \theta \in \mathcal{R}^n \, \middle| \, \sum_{i=1}^n \theta_i = 1 \,, \, \theta \ge \mathbf{0} \right\},\tag{198}$$

čiže nutne investujeme všetky prostriedky a nemôžeme držať krátke pozície. Priebeh



**Obr. 8:** Optimálne váhy aktív v závislosti od parametra  $\varphi$  v simplexe

optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\varphi)$  zobrazený na Obrázku 8 nám v tomto prípade hovorí, aké budú optimálne váhy jednotlivých aktív v závislosti od parametra  $\varphi$ . Body zmeny v množine  $K(\varphi)$  zaznačené vertikálnymi čiarami ukazujú, kedy niektoré aktívum začína alebo prestáva vstupovať do portfólia s nenulovou optimálnou váhou. Všimnime si, že tieto zmeny sú hustejšie rozmiestnené pre menšie hodnoty  $\varphi$ , pričom prvá z nich nastáva približne v bode  $\varphi \approx 1.25$  a posledná vo  $\varphi \approx 143.21$ . Ďalej si môžeme všimnúť, že v priebehu celého intervalu  $\varphi \in (0, \infty)$  iba 9 z 20 uvažovaných aktív iba vstupuje do portfólia aktívne. Ich kovariančná matica a výnosy sú v Tabuľke 3, pričom tučným sú zvýraznené údaje pre aktíva vystupujúce v neskoršej analýze optimálnej skladby portfólia pomocou PDR (46). Túto informáciu môžeme využiť na identifikáciu zvyšných 11 aktív, ktoré do portfólia nevstúpia, nech je investor akokoľvek rizikovo averzný.

	ARIAD	BGS	ELNK	GME	GOOG	MCI	MSFT	OBAF	PCLN	μ
ARIAD	0.3116	0.0578	0.0479	0.0490	0.0531	0.0207	0.0484	0.0093	0.0673	0.6648
BGS	0.0578	0.0891	0.0247	0.0274	0.0221	0.0118	0.0221	0.0047	0.0319	0.3484
ELNK	0.0479	0.0247	0.0649	0.0225	0.0257	0.0085	0.0223	0.0059	0.0328	-0.1535
GME	0.0490	0.0274	0.0225	0.1345	0.0183	0.0045	0.0224	0.0056	0.0248	0.0279
GOOG	0.0531	0.0221	0.0257	0.0183	0.0657	0.0070	0.0242	0.0062	0.0418	0.0802
MCI	0.0207	0.0118	0.0085	0.0045	0.0070	0.0650	0.0071	0.0019	0.0105	0.0090
MSFT	0.0484	0.0221	0.0223	0.0224	0.0242	0.0071	0.0436	0.0029	0.0286	-0.0268
OBAF	0.0093	0.0047	0.0059	0.0056	0.0062	0.0019	0.0029	0.0264	0.0062	0.1235
PCLN	0.0673	0.0319	0.0328	0.0248	0.0418	0.0105	0.0286	0.0062	0.1197	0.2063

Tabulka 3: Čiastočná kovariančná matica a výnosy aktív

Mohli by sme čakať, že so vzrastajúcou averziou k riziku budú váhy rizikových, výnosných aktív klesať a váhy menej rizikových aktív s relatívne vysokými výnosmi budú stúpať. To je však pravda iba približne. Pre najnižšie hodnoty  $\varphi$  je všetok kapitál investovaný do aktíva ARIAD s najvyšším výnosom zo všetkých uvažovaných aktív, lebo investora zaujíma skoro výlučne výnos bez ohľadu na riziko. Pre veľké hodnoty  $\varphi$  je naopak portfólio diverzifikované použitím dokonca aktív ELNK a MSFT so záporným výnosom, aby bola dosiahnutá veľmi nízka volatilita bez veľkého ohľadu na výnos uspokojujúca veľmi rizikovo averzného investora. Pri pozornom pohľade si však môžeme všimnúť, že váhy aktív BGS a PCLN so vzrastajúcim  $\varphi$  najprv narastajú a potom klesajú, a taktiež váhy aktív GOOG a OBAF, hoci to veľmi nevidno. Váha aktíva PCLN dokonca najprv vstúpi do množiny aktív s nenulovou optimálnou váhou a potom ju opustí. To znamená, že do portfólia priveľmi ani primálo rizikovo averzného



**Obr. 9:** Nemonotónny priebeh optimálnej váhy aktíva PCLN v závislosti od  $\varphi$  v simplexe

investora nevstúpi, ale do portfólia stredne rizikovo averzného áno. Podiel váhy aktíva OBAF je vysoký od takmer najnižších hodnôt  $\varphi$  až po najvyššie, lebo má najnižšiu varianciu a piaty najvyšší výnos zo všetkých uvažovaných aktív (štvrtý najvyšší výnos z tých, ktoré majú pre nejaké  $\varphi \geq 0$  nenulovú váhu).

Po vyriešení úlohy PKP (197) môžme vypočítať aj funkciu  $\lambda(\varphi)$  (37) a pomocou nej PDR (46). Jej riešenie je možné (Ishimura – Ševčovič [10]) hľadať v tvare postupujúcej



**Obr. 10:** Priebeh funkcií  $\lambda(\varphi), \lambda'(\varphi), \lambda''(\varphi)$  počítaných z reálnych dát v simplexe

vlny (angl. traveling wave solution)

$$\varphi(x, t) = w(x + c(T - t)), \qquad (199)$$

pričom pre výpočet konštanty c a funkci<br/>e $w\left(z\right)$  je tiež výhodné použiť Algoritmom 1 vypočítanú funkci<br/>u $\lambda\left(\varphi\right)$ . My sme ale použili metódu konečných diferencií so semi<br/>implicitnou numerickou schémou ([11], Kútik – Mikula [15]). Kvôli zachovaniu štandardného značenia používaného v súvislosti s PDR transformujeme (46) pomocou  $\widetilde{\varphi}\left(x,\tau\right) = \varphi\left(x,T-t\right)$ zo spätného času na napredujúci a dostaneme tak PDR

$$\partial_{\tau} \,\widetilde{\varphi} = \partial_{x}^{2} \,\lambda\left(\widetilde{\varphi}\right) + \partial_{x} \left[\lambda\left(\widetilde{\varphi}\right)\left(1 - \widetilde{\varphi}\right) + \widetilde{\varphi}\left(\varepsilon \,\mathrm{e}^{-x} + r\right)\right], \qquad \forall x \in \mathcal{R}, \, \tau \in [0, \, T)$$
  
$$\widetilde{\varphi}\left(x, \, 0\right) = 1 - \frac{U''\left(x\right)}{U'\left(x\right)}, \qquad x \in \mathcal{R}.$$
(200)

Priestor premennej x sme rozdelili na deliace body  $x_i = x_L + i k$  pre i = 0, 1, ..., N + 1, pričom  $k = \frac{x_R - x_L}{N+1}$ , a  $x_L$  a  $x_R$  sú ľavá a pravá hranica intervalu, na ktorom vypočítame

 $\widetilde{\varphi}(x, \tau)$ . Body  $x_{i-\frac{1}{2}}, x_{i+\frac{1}{2}}$  v strede medzi nimi označíme  $x_{i-}, x_{i+}$ . Časový interval [0, T] rozdelíme na body  $t^j = j \Delta$  pre  $j = 0, 1, \ldots, M$ , pričom  $\Delta = \frac{T}{M}$ . Označme

$$\widetilde{\varphi}_{i\pm}^j = \widetilde{\varphi} \left( x_{i\pm} \,, \, \tau^j \right) \tag{201}$$

$$D_{i\pm}^{j} = \lambda' \left( \widetilde{\varphi}_{i\pm}^{j} \right) \tag{202}$$

$$B_{i\pm}^{j} = \lambda \left( \widetilde{\varphi}_{i\pm}^{j} \right) \left( 1 - \widetilde{\varphi}_{i\pm}^{j} \right) + \widetilde{\varphi}_{i\pm}^{j} \left( \varepsilon \, \mathrm{e}^{-x_{i\pm}} + r \right) \,. \tag{203}$$

Semiimplicitná iteračná numerická schéma pre riešenie PDR (200) má potom tvar

$$-\frac{k}{\Delta^{2}}D_{i+}^{j}\widetilde{\varphi}_{i+1}^{j+1} + \left(1 + \frac{k}{\Delta^{2}}\left(D_{i+}^{j} + D_{i-}^{j}\right)\right)\widetilde{\varphi}_{i}^{j+1} - \frac{k}{\Delta^{2}}D_{i-}^{j}\widetilde{\varphi}_{i-1}^{j+1} = \frac{k}{\Delta}\left(B_{i+}^{j} - B_{i-}^{j}\right) + \widetilde{\varphi}_{i}^{j},$$
(204)

čiže riešenie na novej časovej vrstve  $\tilde{\varphi}^{j+1}$  dostaneme vyriešením tridiagonálneho systému rovníc, pričom pri konštrukcii matice a vektora pravej strany využívame riešenie  $\tilde{\varphi}^{j}$  na starej časovej vrstve. Zvolili sme  $\varepsilon = 0.09$  akceptované v Slovenskom penzijnom systéme [13], [16], bezrizikovú úrokovú mieru r = 0.01 a funkciu užitočnosti CARA triedy (172) so z = 10, čo dáva počiatočnú podmienku  $\tilde{\varphi}(x, 0) = 10$ . Za okrajové podmienky sme zvolili

$$\partial_x \widetilde{\varphi}(x, \tau) - \widetilde{\varphi}(x, \tau) = 0$$
 ak  $x = x_L$ ,  $\widetilde{\varphi}(x, \tau) = 0$  ak  $x = x_R$ .  
(205)

Odôvodnenie je nasledovné [11]: ak  $\varepsilon > 0$ , potom pre  $x \to -\infty$  je dominantný člen rovnice  $\partial_x^2 \lambda \left( \widetilde{\varphi} \right) + \partial_x \left[ \lambda \left( \widetilde{\varphi} \right) \left( 1 - \widetilde{\varphi} \right) + \widetilde{\varphi} \left( \varepsilon e^{-x} + r \right) \right] - \partial_\tau \widetilde{\varphi} = 0$  rovný  $\partial_x \left[ \widetilde{\varphi} \varepsilon e^{-x} \right]$ . Aby sme ho vybalansovali, musíme predpokladať, že  $\lim_{x \to -\infty} \partial_x \left[ \widetilde{\varphi} \varepsilon e^{-x} \right] = \varepsilon \lim_{x \to -\infty} \left( \partial_x \widetilde{\varphi} - \widetilde{\varphi} \right) e^{-x} = 0$ . Ak  $x \to \infty$ , potom sa PDR (200) stáva rovnicou  $\partial_x^2 \lambda \left( \widetilde{\varphi} \right) + \partial_x \left[ \lambda \left( \widetilde{\varphi} \right) \left( 1 - \widetilde{\varphi} \right) + \widetilde{\varphi} r \right] - \partial_\tau \widetilde{\varphi} = 0$ , ktorá má konštantné riešenie, a teda  $\lim_{x \to \infty} \partial_x \widetilde{\varphi} = 0$ . Za koniec časového intervalu sme zobrali T = 10, pričom časová jednotka je zhodná so zvolenou časovou jednotkou pre odhadnuté  $\mu$ ,  $\Sigma$ , čiže rok. Za priestorový interval sme zobrali  $[x_L, x_R] = \left[ \ln \left( \frac{1}{5} \right), \ln(7) \right]$ . Ak v (10) uvažujeme  $y_0 = 1$ , čo je kvôli možnému preškálovaniu bez ujmy na všeobecnosti, potom tento interval reprezentuje maximálnu uvažovanú 5 – násobnú stratu a maximálny uvažovaný 7 – násobný zisk pôvodnej investície na tomto časovom intervale reprezentovaný pôvodnou premennou  $Y \in \left[ \frac{1}{5}, 7 \right]$  pred transformáciou (22). Použili sme N = 1000 deliacich bodov pre priestor a M = 1000000 pre čas. Majúc k dispozícii Algoritmus 1 sme najprv vypočítali hodnoty  $\varphi_z$  bodov

zmeny  $K(\varphi)$  úlohy (197) a koeficientov  $\alpha$ ,  $\beta$ ,  $\gamma$  funkcie  $\lambda(\varphi)$  na intervaloch konštantnosti  $K(\varphi)$ . V každej iterácii sme potom určili, do ktorého y týchto intervalov patria hodnoty  $\varphi^{j}$  na najnovšej časovej vrstve a na výpočet tej ďalšej  $\varphi^{j+1}$  sme použili presné hodnoty  $\lambda(\varphi)$  a  $\lambda'(\varphi)$ , čo je postup, ktorý sme sľúbili na konci 1. kapitoly. Na Obrázku



**Obr. 11:** Priebeh funkcie  $\varphi(x, t)$  počítanej z reálnych dát v simplexe

11 vidíme, že vývoj  $\varphi(x,t)$  optimálnej averzie k riziku je nasledovný:

- s rastúcim časom stúpa, čo značí, že čím menej času ostáva do konca uvažovaného časového obdobia, tým menej je investor ochotný znášať riziko
- s rastúcou hodnotou portfólia stúpa, čo značí, že čím viac sa investícia od začiatku uvažovaného obdobia zhodnotila, tým menej je investor ochotný znášať riziko
- pri veľkých stratách si investor zachováva ochotu riskovať až takmer do konca uvažovaného časového obdobia
- pri veľkom zisku je investor neochotný riskovať v takmer akomkoľvek čase

Tomu zodpovedá aj priebeh optimálnych váh jednotlivých aktív v závislosti od dosiahnutého výnosu meraného spojitým úrokom v (1) v rôznych časoch zobrazený na Obrázku 12. Na začiatku uvažovaného časového obdobia je v prípade veľkej straty preferované portfólio s majoritným zastúpením aktíva ARIAD s najvyšším výnosom, a



Obr. 12: Optimálne váhy aktív vzhľadom na dosiahnutý výnos pre rôzne časy v simplexe

aj v prípade menšej straty alebo malého zisku je preferované väčšie zastúpenie dvoch najvýnosnejších aktív ARIAD a BGS. S postupujúcim časom sa do popredia dostáva riziko straty investície a tieto aktíva sú postupne nahradzované menej rizikovým aktívom OBAF. Táto zmena je najvýraznejšia v oblasti veľkej straty. Tesne pred koncom uvažovaného obdobia sú optimálne váhy nezávislé na dosiahnutom zisku alebo strate.

Pre porovnanie sme uvažovali ešte inú množinu prípustných riešení

$$\Omega = \Omega_2 = \left\{ \theta \in \mathcal{R}^n \, \middle| \, \sum_{i=1}^n \theta_i = 1 \,, \, -\mathbf{0.01} \le \theta \le \mathbf{0.5} \right\},\tag{206}$$

keď investujeme nutne všetko, a každé aktívum môžeme držať v krátkej pozícii maximálne do hodnoty stotiny investície a v dlhej pozícii do hodnoty polovice investície. Po vypočítaní úlohy (197) sme dostali priebeh optimálnych váh jednotlivých aktív zobrazený na Obrázku 13. Pre riešenie PDR (46) sme opäť zvolili koncovú podmienku  $\varphi(x, T) = 10$ , preto sme ho zobrazili iba pre tie aktíva, ktorých optimálna váha nie je na celom intervale  $\varphi \in [0, 10]$  rovná dolnej hranici -0.01. Priebeh optimálnej váhy aktíva PCLN je tentoraz ešte zaujímavejší, pričom si môžeme všimnúť aj jeho "výmenu" s aktívom OBAF na intervale  $\varphi \in [1.49, 2.62]$  a následnú konštantnosť všetkých optimálnych váh až po  $\varphi \approx 3.32$ . Tentokrát sme pri riešení PDR (46) uvažovali maximálne 15 - násobnú stratu a maximálne e<sup>3</sup>  $\approx 20 -$  násobný zisk, čo zodpovedá intervalu



**Obr. 13:** Optimálne váhy v závislosti od  $\varphi$  pre množinu prípustných riešení  $\Omega_2$ 

priestorovej premennej  $[x_L, x_R] = [\ln(\frac{1}{15}), 3]$ . Ostatné parametre sme ponechali rovnaké. Priebeh vypočítanej optimálnej averzie k riziku  $\varphi(x, t)$  sa nesie v rovnakom duchu ako ten na Obrázku 11. Priebehu optimálnych váh v závislosti od dosiahnutého výnosu pre tie aktíva, ktoré nedosahujú pre všetky vypočítané hodnoty optimálnej averzie k riziku  $\varphi(x, t)$  svoje spodné ohraničenie, je pre konkrétne časové okamihy zobrazený na Obrázku 14. Opäť sú v oblastiach veľkej straty okrem krátkeho časového úseku pred ukončením uvažovaného obdobia investície preferované tri najvýnosnejšie aktíva ARIAD, BGS, PCLN, ktoré sú pozvoľna s postupujúcim časom a s rastúcim dosiahnutým výnosom nahradzované aktívom OBAF s výhodnou proporciou volatility a výnosu. Vysvetlenie pre správanie sa optimálnej váhy aktíva PCLN a pre existenciu intervalu s absenciou akejkoľvek zmeny v optimálnych váhach aktív vzhľadom na dosiahnutý výnos nachádzajúci sa medzi intervalmi nemajúcimi túto vlastnosť je treba hľadať vo výsledku úlohy PKP, ktorý je zobrazený na Obrázku 13, teda v konkrétnych hodnotách výnosov, variancií a vzájomných kovariancií aktív.

Ďalšou možnosťou využitia algoritmu pre PKP je výpočet efektívnej hranice. Riešenie Markowitzovho problému (2) - (4) sa dá získať explicitne metódou riešenia úlohy na viazaný extrém, ale v prípade prítomnosti ďalších lineárnych ohraničení typu nerovnosti je vyjadrenie minimálnej hodnoty variancie v závislosti od očakávaného výnosu



**Obr. 14:** Optimálne váhy aktív vzhľadom na dosiahnutý výnos pre rôzne časy pre množinu prípustných riešení  $\Omega_2$ 

úlohou PKP s parametrizovanou množinou prípustných riešení typu (184)

$$\min_{\theta \in \overline{\Omega}} \theta^T \,\Sigma \,\theta \tag{207}$$

$$\overline{\Omega} = \left\{ \theta \in \mathcal{R}^n \, \middle| \, A\theta \le b \,, \, C\theta = d \,, \, \mu^T \theta = \xi \,, \, \sum_{i=1}^n \theta_i = 1 \right\}$$
(208)

pre  $\xi = \overline{r}$ . Túto úlohu však môžeme vyriešiť aj pomocou úlohy PKP typu (197)

$$\min_{\theta \in \tilde{\Omega}} \left\{ \frac{\varphi}{2} \, \theta^T \, \Sigma \, \theta - \mu^T \, \theta \right\}, \qquad \varphi > 0 \tag{209}$$

$$\widetilde{\Omega} = \left\{ \theta \in \mathcal{R}^n \, \middle| \, A \, \theta \le b \,, \, C \, \theta = d \,, \, \sum_{i=1}^n \theta_i = 1 \right\},\tag{210}$$

lebo pre každú hodnotu  $\varphi$  je v optimálnom riešení  $\hat{\theta}(\varphi)$  tejto úlohy hodnota výrazu  $\frac{\varphi}{2} \left( \hat{\theta}(\varphi) \right)^T \Sigma \hat{\theta}(\varphi)$  najnižšia zo všetkých prípustných  $\theta$ , pre ktoré je druhý sčítanec minimalizovanej funkcie rovný  $-\mu^T \hat{\theta}(\varphi)$ . Keby nebola, existoval by bod  $\theta$  s nižšou hodnotou minimalizovanej funkcie a  $\hat{\theta}(\varphi)$  by nebolo optimálne riešenie. Použitím tejto úlohy môžeme zostaviť efektívnu hranicu trochu jednoduchšie ako z priebehu optimálnych riešení úlohy (207), lebo sa nemusíme zaťažovať kontrolovaním prípustnosti. Úloha (209) navyše vypočíta iba "efektívnu" časť efektívnej hranice, čiže jej hornú vetvu, ak ju zobrazíme štandardným obrázkom variancia – výnos.

V úlohe (2) – (4) je optimálna variancia portfólia kvadratickou funkciou očakávaného výnosu [18]. Krivka optimálnych riešení  $\hat{\theta}(\varphi)$  úlohy (209) je po častiach tvorená polpriamkami optimálnych riešení úloh na viazaný extrém, teda je po častiach daná optimálnymi riešeniami úloh rovnakého typu ako (2). Môžeme teda očakávať, že v úlohe (209) bude optimálna variancia portfólia po častiach kvadratickou funkciou očakávaného výnosu. Po dosadení dostávame pre vyjadrenie variancie a očakávaného výnosu na jednotlivých intervaloch konštantnosti  $K(\varphi)$  vzťahy

$$\overline{r}_{lok}\left(\varphi\right) = \mu^T \,\widehat{\theta}_{lok}\left(\varphi\right) = \mu^T \,\theta^c + \frac{1}{\varphi} \,\mu^T \,\theta^s \tag{211}$$

$$\sigma_{lok}^{2}\left(\varphi\right) = \left(\widehat{\theta}_{lok}\left(\varphi\right)\right)^{T} \Sigma \,\widehat{\theta}_{lok}\left(\varphi\right) = \frac{1}{\varphi^{2}} \left(\theta^{s}\right)^{T} \Sigma \,\theta^{s} + \frac{2}{\varphi} \left(\theta^{c}\right)^{T} \Sigma \,\theta^{s} + \left(\theta^{c}\right)^{T} \Sigma \,\theta^{c} \,. \tag{212}$$

Odtiaľ možno s využitím (94) pre prípad $\mu^T\,\theta^s\neq 0\,,\,(\theta^s)^T\,\,\Sigma\,\theta^s\neq 0$ vyvodiť

$$\sigma_{lok}^2 = c_1 \,\overline{r}_{lok}^2 + c_2 \,\overline{r}_{lok} + c_3 \,, \tag{213}$$

$$c_1 = \frac{\left(\theta^s\right)^T \Sigma \theta^s}{\left(\mu^T \theta^s\right)^2} = -\frac{1}{2\overline{\beta}} > 0$$
(214)

$$c_2 = -2 \frac{\left(\theta^s\right)^T \Sigma \theta^s}{\left(\mu^T \theta^s\right)^2} \mu^T \theta^c = \frac{\overline{\gamma}}{\overline{\beta}}$$
(215)

$$c_{3} = \frac{(\theta^{s})^{T} \Sigma \theta^{s}}{(\mu^{T} \theta^{s})^{2}} \left(\mu^{T} \theta^{c}\right)^{2} + (\theta^{c})^{T} \Sigma \theta^{c} = -\frac{\overline{\gamma}^{2}}{2\overline{\beta}} + 2\overline{\alpha} > 0, \qquad (216)$$

kde  $\overline{\alpha}$ ,  $\overline{\beta}$ ,  $\overline{\gamma}$  sú koeficienty hodnotovej funkcie  $\overline{\lambda}(\varphi) = \overline{\alpha} \varphi + \frac{\overline{\beta}}{\varphi} + \overline{\gamma}$  úlohy (209), ktorých výpočet je podobný ako (115) – (117), musíme si dať pozor iba na opačné znamienko  $\mu$ . Preto pre úlohu (209) na rozdiel od (162) platí  $\mu^T \theta^s = (\theta^s)^T \Sigma \theta^s = 2\overline{\beta}$ , z čoho môžme použitím  $\overline{\beta} = 0 \iff \theta^s = \mathbf{0}$  vydedukovať, že vzťahy (213) – (216) platia pre všetky intervaly konštantnosti  $K(\varphi)$  okrem tých, na ktorých optimálne riešenie  $\hat{\theta}(\varphi)$  stojí v nejakom bode. Vtedy sa však očakávaný výnos ani variancia nemenia. Ďalej by nás mohlo zaujímať, či je  $\sigma^2(\overline{r})$  spojite diferencovateľná funkcia. Vo vnútri tých intervalov konštantnosti  $K(\varphi)$ , na ktorých  $\theta^s \neq \mathbf{0}$ , vyplýva zo vzťahu (213) jej spojitosť pre zodpovedajúce hodnoty  $\overline{r}$ . Pre hodnoty  $\overline{r}$  zodpovedajúce bodom zmeny  $\varphi_z$  nachádzajúcimi sa medzi takýmito intervalmi konštantnosti môžeme z

$$\frac{\mathrm{d}\,\sigma_{lok}^2}{\mathrm{d}\,\overline{r}_{lok}} = \frac{\frac{\mathrm{d}\,\sigma_{lok}^2(\varphi)}{\mathrm{d}\,\varphi}}{\frac{\mathrm{d}\,\overline{r}_{lok}(\varphi)}{\mathrm{d}\,\varphi}} = \frac{-\frac{2}{\varphi^3}\,\left(\theta^s\right)^T\,\Sigma\,\theta^s}{-\frac{1}{\varphi^2}\,\mu^T\,\theta^s} = \frac{2}{\varphi} \tag{217}$$

vidieť spojitosť  $\frac{d\sigma^2}{d\bar{r}}$ . Avšak ak existuje taký interval konštantnosti  $K(\varphi)$  nenulovej dĺžky, na ktorom platí  $\theta^s = \mathbf{0}$  a nachádza sa medzi intervalmi konštantnosti  $K(\varphi)$  nemajúcimi túto vlastnosť, ako napríklad interval [2.62, 3.32] na Obrázku 13, potom z (217) vyplýva, že na ľavej a na pravej hranici tohto intervalu je hodnota  $\frac{d\sigma^2}{d\bar{r}}$  rôzna. Ak  $\varphi$  interpretujeme ako averziu k riziku, potom bod  $\bar{r}$  nespojitosti  $\frac{d\sigma^2}{d\bar{r}}$  môžme vnímať ako bod zlomu, kedy s klesajúcou averziou k riziku prestáva rásť očakávaný výnos aj variancia, a aby začali opäť stúpať, je treba ďalej znížiť  $\varphi$ . S nespojitou zmenou v averzii k riziku sa potom nespojite zmení aj miera nárastu variancie v závislosti od výnosu. Ak vyjadríme efektívnu hranicu ako  $\sigma^2(\bar{r})$ , potom je to teda vo všeobecnosti podľa (213) – (217) spojitá, rastúca, konvexná, po častiach kvadratická funkcia, ktorej derivácia nemusí byť spojitá, pričom túto poslednú vlastnosť má následne aj hodnotová funkcia úlohy PKP typu (184).



**Obr. 15:** Vľavo: Efektívna hranica pre rôzne ohraničenia. Vpravo: Nespojitosť derivácie efektívnej hranice pre ohraničenia  $\Omega_2$ 

Vypočítali sme efektívnu hranicu pre vyššie uvedené aktíva pre štyri rôzne ohraničenia. Prvými sú  $\Omega_1$  (198) popisujúce nezáporný simplex. Ako druhé sme zvolili  $\Omega_2$ (206). Za  $\Omega_3$  sme zvolili situáciu, keď neinvestujeme nutne všetky prostriedky

$$\Omega_3 = \left\{ \theta \in \mathcal{R}^n \, \middle| \, \sum_{i=1}^n \theta_i \le 1 \,, \, \mathbf{0.01} \le \theta \right\},\tag{218}$$

ale do každého aktíva minimálne stotinu uvažovanej sumy. Nakoniec sme za  $\Omega_4$  zvolili ohraničenia úlohy na viazaný extrém (2) - (4).

### 5.2 Optimalizácia

Algoritmus pre PKP počíta úlohu KP pre mnoho hodnôt parametra. To nás privedie k myšlienke počítať pomocou neho túto úlohu pre jednu konkrétnu hodnotu parametra, prípadne jej limitný prípad, čiže úlohu LP. Idea počítania úlohy KP s rýdzokonvexnou minimalizovanou funkciou alebo LP pomocou algoritmu pre PKP je nasledovná. Zoberieme ľubovoľný počiatočný bod  $\theta^0$  a vymyslíme k nemu vhodnú úlohu PKP

$$\min_{\theta \in \overline{\Omega}} \left\{ \frac{\varphi}{2} \,\theta^T \,\Sigma \,\theta + \theta^T \,\mu^c + \psi \,\theta^T \,\mu^s \right\}, \qquad \varphi > 0 \,, \, \psi \in \mathcal{R}$$
(219)

$$\overline{\Omega} = \{\theta \in \mathcal{R}^n \mid A\theta \le b^c + \xi \, b^s \,, \, C\theta = d^c + \xi \, d^s\} \,, \qquad \xi \in \mathcal{R}$$
(220)

tak, aby bol tento bod jej optimálnym riešením  $\theta^0 = \hat{\theta}(\varphi_0, \psi_0, \xi_0)$  pre počiatočnú voľbu parametrov  $\varphi_0, \psi_0, \xi_0$ . Vhodná je taká úloha, pre ktorú existujú také parametre  $\varphi_{kon}, \psi_{kon}, \xi_{kon}$  alebo ich limitné hodnoty, pre ktoré sa (219) – (220) stáva úlohou, ktorú potrebujeme vyriešiť. Ďalej budeme sledovať, ako sa optimálne riešenie  $\hat{\theta}(\varphi, \psi, \xi)$  mení pre  $\varphi \longrightarrow \varphi_{kon}, \psi \longrightarrow \psi_{kon}, \xi \longrightarrow \xi_{kon}$ , kde končíme. Pre optimálne riešenie lokálne ekvivalentnej úlohy na viazaný extrém k úlohe (219) – (220) máme

$$\widehat{\theta}_{lok} \left(\varphi, \psi, \xi\right) = \frac{\psi}{\varphi} \Sigma^{-1} G^T \left(G \Sigma^{-1} G^T\right)^{-1} G \Sigma^{-1} \mu^s - \frac{\psi}{\varphi} \Sigma^{-1} \mu^s - \frac{1}{\varphi} \Sigma^{-1} \mu^c + \frac{1}{\varphi} \Sigma^{-1} G^T \left(G \Sigma^{-1} G^T\right)^{-1} G \Sigma^{-1} \mu^c + \xi \Sigma^{-1} G^T \left(G \Sigma^{-1} G^T\right)^{-1} h^s + \Sigma^{-1} G^T \left(G \Sigma^{-1} G^T\right)^{-1} h^c,$$
(221)

 ${\cal P}$ vystupujúce v lokálnej Lagrangeovej duálnej úlohe bude mať tvar ako v (105), ale

$$q = -G \Sigma^{-1} \mu^{c} - \psi G \Sigma^{-1} \mu^{s} - \varphi h^{c} - \varphi \xi h^{s}.$$
(222)

Vhodnou voľbou úlohy (219) – (220) môžeme znížiť čas výpočtu. Preto sme miesto riešenia troch úloh PKP pre jednotlivé parametre smerujúce ku koncovým hodnotám zobrali jednu spoločnú hodnotu  $\chi$  pre všetky parametre  $\chi = \varphi = \psi = \xi$  a riešili tak iba jednu úlohu PKP pre  $\chi$  smerujúce z  $\chi_0 = 1$  do  $\chi_{kon} = 0$ . Pre úlohu KP aj LP sme uvažovali dve alternatívne voľby úlohy (219) – (220), ktoré sme nazvali Alternatíva A a Alternatíva B. Porovnali sme ich s v MATLABe zabudovanými funkciami, pričom cieľom je hlavne ukázať možnosti počítania týchto úloh pomocou (219) - (220), nie "férový" test, lebo náš program neobsahuje postup pre vyriešenie úloh s nesplnenou analógiou Predpokladu 2.2.

V Alternatíve A pre úlohu LP

$$\min_{\theta \in \Omega} \left\{ \mu^T \, \theta \right\} \tag{223}$$

$$\Omega = \{ \theta \in \mathcal{R}^n \mid A \, \theta \le b \,, \, C \, \theta = d \}$$
(224)

sme rozdelili úlohu na dve fázy. V prvej sme hľadali prípustné riešenie tejto úlohy. Na ten účel sme naformulovali [6] pomocnú úlohu LP

$$\min_{\widetilde{\theta}\in\widetilde{\Omega}}\left\{\widetilde{\mu}^{T}\,\widetilde{\theta}\right\}\tag{225}$$

$$\widetilde{\Omega} = \left\{ \widetilde{\theta} \in \mathcal{R}^{n+1} \mid (\mathbf{1} \ A) \ \widetilde{\theta} \le b \,, \, (\mathbf{0} \ C) \ \widetilde{\theta} = d \,, \, \widetilde{\mu}^T \ \widetilde{\theta} \ge -eps \right\},$$
(226)

kde  $\tilde{\mu} = (-1, 0, 0, ..., 0)^T$ ,  $\mathbf{1} = (1, 1, ..., 1)^T$  a eps > 0 je malé kladné číslo. Prvá zložka vektora  $\tilde{\theta}$  určuje, aké je najväčšie porušenie ohraničení typu nerovnosti úlohy (223) pre vektor zvyšných zložiek  $\tilde{\theta}$ . Pokiaľ je  $\tilde{\theta}$  prípustným riešením úlohy (225), potom tento vektor bez prvej zložky spĺňa ohraničenia typu rovnosti úlohy (223), a teda nám stačí skončiť pre bod  $\tilde{\theta}$  s prvou zložkou nezápornou, čo je zaručené kladným eps. Úlohu (225) sme tiež riešili pomocou úlohy (219) – (220). Najprv sme zvolili bod  $\theta_p$  spĺňajúci  $C \theta_p = d$ , a za počiatočný bod pre túto úlohu sme zobrali  $\theta^0 = (w, \theta_p^T)^T$ , kde  $w = \min_i \{(b - A \theta_p)_i\}$ . Za ďalšie údaje sme pre ňu vzali  $\Sigma = I$ ,  $\mu^c = \tilde{\mu}$ ,  $\mu^s = -\theta^0 - \mu^c$ ,  $b^c = b$ ,  $b^s = \mathbf{0}$ ,  $d^c = d$ ,  $d^s = \mathbf{0}$ . Parametrizovaný bol teda kvadratický a lineárny člen. Pokiaľ sme našli prípustný bod úlohy (223), prešli sme k druhej fáze, v ktorej sme ju riešili pomocou (219) – (220) rovnakým spôsobom ako (225) tiež parametrizovaním kvadratického a lineárneho člena. Počiatočný bod bol nájdené optimálne riešenie úlohy (225) bez prvej zložky a za zvyšné údaje sme zvolili  $\Sigma = I$ ,  $\mu^c = \mu$ ,  $\mu^s = -\theta^0 - \mu^c$ ,  $b^c = b$ ,  $b^s = \mathbf{0}$ .

V Alternatíve B sme sa chceli vyhnúť výpočtom spojeným s delením úlohy na dve fázy a parametrizovali sme aj množinu prípustných riešení. Istou nevýhodou tohto postupu je, že môžeme vyrobiť úlohu (219) – (220) obsahujúcu body  $\chi_z$  nespĺňajúce analógiu Predpokladu 2.2, ktoré úloha (223) neobsahuje, ale na druhej strane sa môže stať aj presný opak. Závažnejším nedostatkom je, že (221) a (222) nebudú lineárnou
funkciou  $\chi$ , a pre získanie  $\chi_{zn}$ ,  $\chi_{zo}$  budeme musieť pre jednotlivé zložky riešiť kvadratické nerovnice. To môže byť výpočtovo náročnejšie, ale hlavne to môže viesť k zaokrúhľovacím chybám, kvôli ktorým môže zlyhať výpočet. Napriek tomu sme to skúsili a parametrizovali sme kvadratický aj lineárny člen a aj množinu prípustných riešení. Za potrebné údaje pre úlohu (219) – (220) sme zvolili  $\theta^0 = \frac{-1}{||\mu||} \mu$ ,  $\Sigma = I$ ,  $\mu^c = \mu$ ,  $\mu^s = -\theta^0 - \mu^c = \left(\frac{1}{||\mu||} - 1\right) \mu$ ,  $b^c = b$ ,  $b^s = A \theta^0 - b + z$ ,  $d^c = d$ ,  $d^s = C \theta^0 - d$ , kde z je ľubovoľný vektor s kladnými zložkami, ktorý sme náhodne generovali. Tento vektor bol potrebný, lebo náš program algoritmu pre PKP zvykne mať problém, pokiaľ nastáva opustenie priveľa aktívnych ohraničení typu nerovnosti v tom istom bode  $\chi_{zo}$ , čo by sa mohlo stať pre  $z = \mathbf{0}$ .

Aby sme porovnali naše Alternatívy pre LP, vygenerovali sme náhodné úlohy LP (ktoré neboli riedke) so známym optimálnym riešením. Pre každý počet ohraničení typu nerovností  $m = 10, 20, \ldots, 500$  sme zvolili počet premenných n = 2m, počet ohraničení typu rovností r = m a počet aktívnych ohraničení typu nerovnosti v známom optimálnom riešení  $\frac{m}{2}$  (úlohy mali typicky viac optimálnych riešení) a spriemerovali sme výsledky z riešenia 10 úloh. Na Obrázku 16 vľavo hore vidno, že vypustením hľadania prípustného bodu ušetrí Alternatíva B nejaký čas oproti Alternatíve A (okrem najmenších rozmerov), pričom obe sú rýchlejšie ako active – set algoritmus funkcie linprog v MATLABe. Zároveň je však riešenie kvadratických nerovníc v každej iterácii pre získanie  $\chi_{zo}$ ,  $\chi_{zn}$  menej presné ako riešenie lineárnych nerovníc. Hodnoty parametra sa zvyknú meniť po veľmi malých krokoch a následne výpočet pre priveľké rozmery pomerne často zlyhá (stalo sa to v 17 z 500 testovaných úloh, čo je 3.4 %), preto sme m zobrazili iba po 200. Vpravo hore sme zobrazili chybu definovanú ako

$$chyba = \left|\widehat{h} - \mu^T \,\widehat{\theta}\right| + \max\left(0 \,, \, \min_i \left\{(b - A \,\widehat{\theta})_i\right\}\right) + \left|\left|C \,\widehat{\theta} - d\right|\right| \,, \tag{227}$$

pričom  $\hat{h}$  je funkčná hodnota minimalizovanej funkcie vo vygenerovanom optimálnom riešení,  $\hat{\theta}$  je nájdený bod optimálneho riešenia a pre Alternatívu B sme zobrali iba úspešne vyriešené úlohy. Vidíme, že pre tie chyba nie je veľká. Čas výpočtu bol veľmi ovplyvnený počtom aktívnych ohraničení typu nerovnosti vo vygenerovanom optimálnom riešení, hoci keďže majú úlohy viac optimálnych riešení, záleží aj na tom, ku ktorému z nich zvolená úloha PKP (219) – (220) skonverguje. Túto závislosť sme pre m = 100 zobrazili vľavo dole (ide o priemer z 10 úloh). Lepšie túto závislosť pochopíme



**Obr. 16:** Porovnanie algoritmov pre LP. Vľavo hore: Čas výpočtu v závislosti na m. Vpravo hore: Chyba v optimálnom riešení. Vľavo dole: Čas výpočtu v závislosti na podiele aktívnych nerovností v optime. Vpravo dole: Podiel aktívnych nerovností v priebehu iterácií.

pri pohľade na obrázok vpravo dole, kde sme pre 10 náhodných úloh LP pre m = 100zobrazili, ako sa v priebehu iterácii vyvíja počet aktívnych nerovností. Ten sa prakticky vždy mení iba po 1, preto zvýšenie počtu aktívnych nerovností v optimálnom riešení zvýši počet iterácii potrebných na dosiahnutie tohto bodu. Tento obrázok vysvetľuje aj vyššiu rýchlosť Alternatívy B, ktorá nestráca čas nabaľovaním a následným zahodením aktívnych nerovností v prvej fáze Alternatívy A. Môžeme na ňom vidieť, že riešenia oboch Alternatív zvyknú mať vyšší počet aktívnych nerovností ako  $\frac{m}{2}$ . K porušeniu analógie Predpokladu 2.2 v Alternatíve B vymyslením úlohy (219) – (220) ani raz nedošlo.

V Alternatíve A pre úlohu KP

$$\min_{\theta \in \Omega} \left\{ \frac{1}{2} \, \theta^T \, \Sigma \, \theta + \mu^T \, \theta \right\} \tag{228}$$

$$\Omega = \{ \theta \in \mathcal{R}^n \mid A \, \theta \le b \,, \, C \, \theta = d \}$$
(229)

s rýdzokonvexnou, symetrickou maticou  $\Sigma = \Sigma^T \succ 0$  sme tiež rozdelili úlohu (228) na dve fázy. Najprv sme v prvej fáze hľadali prípustné riešenie pomocou úlohy (225) tým istým postupom, ako pre úlohu (223). Pokiaľ sme našli prípustné riešenie, pristúpili

sme k druhej fáze, teda samotnému riešeniu úlohy (228) pomocou (219) – (220). Za jej počiatočný bod  $\theta^0$  sme zobrali nájdený prípustný bod. Tentoraz musí kvadratický člen pre  $\chi = \chi_{kon} = 0$  ostať, preto  $\varphi \equiv 1$ , za maticu  $\Sigma$  sme zobrali  $\Sigma$  úlohy (228) a parametrizovali sme iba lineárny člen. Za zvyšné údaje sme zvolili  $\mu^c = \mu$ ,  $\mu^s = -\Sigma \theta^0 - \mu^c$ ,  $b^c = b$ ,  $b^s = \mathbf{0}$ ,  $d^c = d$ ,  $d^s = \mathbf{0}$ .

V Alternatíve B sme sa opäť chceli vyhnúť riešeniu prvej fázy, preto sme parametrizovali množinu prípustných riešení. Aj tentoraz môžeme vyrobiť alebo obísť body  $\chi_z$ , v ktorých nie je splnená analógia Predpokladu 2.2. Aj tentoraz musí kvadratický člen pre  $\chi = \chi_{kon} = 0$  ostať, preto  $\varphi \equiv 1$  a za maticu  $\Sigma$  sme zobrali  $\Sigma$  úlohy (228). Preto budú (221) a (222) lineárnou funkciou  $\chi$ . Za počiatočný bod pre úlohu (219) – (220) sme zvolili  $\theta^0 = \Sigma^{-1} \mu$  voľné minimum úlohy (228), takže sme parametrizovali ešte aj lineárny člen. Za zvyšné údaje sme zvolili  $\mu^c = \mu$ ,  $\mu^s = \mathbf{0}$ ,  $b^c = b$ ,  $b^s = A \theta^0 - b + z$ ,  $d^c = d$ ,  $d^s = C \theta^0 - d$ , pričom z je vektor s náhodne vygenerovanými kladnými zložkami, ktorého účel sme zdôvodnili pri popise Alternatívy B pre úlohu LP.



**Obr. 17:** Porovnanie algoritmov pre KP. Vľavo hore: Čas výpočtu v závislosti na m. Vpravo hore: Chyba v optimálnom riešení. Vľavo dole: Čas výpočtu v závislosti na podiele aktívnych nerovností v optime. Vpravo dole: Podiel aktívnych nerovností v iteráciach.

Aby sme porovnali tieto Alternatívy, vygenerovali sme náhodné úlohy KP so známym optimálnym riešením. Pre každý počet ohraničení typu nerovností  $m = 10, 20, \ldots, 500$  sme zvolili počet premenných n = 2m, počet rovností r = m, číslo podmienenosti  $cond(\Sigma) = 2000$  a počet aktívnych ohraničení typu nerovnosti v optimálnom riešení  $\frac{m}{2}$ . Na Obrázku 17 vľavo hore vidno, že opäť je okrem najmenších rozmerov Alternatíva B rýchlejšia ako Altervatíva A, pričom obe sú rýchlejšie ako active – set algoritmus funkcie quadprog v MATLABe. Tentoraz sú aj v Alternatíve B riešené nerovnice pri určovaní  $\chi_{zo}$ ,  $\chi_{zn}$  lineárne, preto nie je s veľkými rozmermi problém, ale m sme limitovali do 210 kvôli veľkému času quadprogu. Keďže je optimálne riešenie vygenerovaných úloh jediné, obe Alternatívy sa pri poslednej iterácii nachádzajú na tej istej množine ohraničení a preto dajú to isté riešenie, majú teda aj rovnakú chybu definovanú v (227) zobrazenú vpravo hore. Opäť je čas výpočtu veľmi závislý od podielu aktívnych nerovností v optimálnom riešení. Priebeh tejto závislosti je pre m = 210 zobrazený vľavo dole (ide o priemer z 10 úloh). Táto závislosť je pre m = 350 pomocou 10 náhodných úloh vysvetlená na Obrázku 17 vpravo dole podobným spôsobom ako na Obrázku 16, pričom to opäť vysvetľuje aj vyššiu rýchlosť Alternatívy B. K porušeniu analógie Predpokladu 2.2 v Alternatíve B vymyslením úlohy (219) – (220) ani tentoraz nedošlo.



Obr. 18: Porovnanie algoritmov pre LP a KP

Z porovnania všetkých Alternatív Obrázku 18 (pre Alternatívu B pre úlohu LP sme zobrali iba úspešne vyriešené úlohy) vidno, že použitie algoritmu pre úlohu PKP (219) - (220) je výhodnejšie použiť pri riešení úloh KP ako LP, pretože obe Alternatívy sú pre tento typ úloh okrem najmenších rozmerov rýchlejšie. Najmä Alternatíva B pre úlohu KP, ktorá asi najlepšie kopíruje geometriu pôvodnej úlohy, si zasluhuje pozornosť, lebo je najrýchlejšia od najmenších až po najväčšie úlohy, kde už má veľký náskok. Viac sa o takýchto algoritmoch pre úlohu KP dá nájsť v (Potschka et al. [22]).

## Záver

Hlavnou témou tejto práce bolo parametrické kvadratické programovanie. Boli sme motivovaní problémom optimálneho investovania do aktív riadiacich sa geometrickým Brownovým pohybom.

V 1. kapitole sme po zadefinovaní a popísaní niektorých známych pojmov z teórie finančnej matematiky pristúpili k nami uvažovanému modelu. V ňom sme hľadali funkciu optimálnych váh závisiacu od času a od dosiahnutého výnosu portfólia (10). Po aplikácii poznatkov teórie stochastického dynamického programovania a Riccatiho transformácii sme postupne získali Hamilton – Jacobi – Bellmanovú parciálnu diferenciálnu rovnicu (31) a kvázilineárnu parciálnu diferenciálnu rovnicu popisujúcu vývoj optimálnej averzie k riziku (46).

Keďže v nej ako koeficient vystupuje hodnotová funkcia úlohy parametrického kvadratického programovania (37), boli sme v 2. kapitole motivovaní odvodiť algoritmus pre výpočet optimálnych riešení úlohy (47). Najprv sme zadefinovali niekoľko pojmov z teórie nelineárneho programovania. Z nich sme pomocou Lemy 2.4 vo Vete 2.5 vyvodili, že pre túto úlohu existuje pre každú hodnotu parametra úloha (84) na viazaný extrém s rovnakým optimálnym riešením. Táto úloha je rovnaká pre všetky parametre pochádzajúceho z nejakého intervalu, čo sme ukázali pomocou úvahy využívajúcej Lagrangeovú duálnu úlohu. Algoritmus 1 pozostáva z delenia hodnôt parametra na tieto intervaly, a na nich sú optimálne riešenie a hodnotová funkcia úlohy (47) dané vzťahmi (91) – (93) a (114) – (117). Nasledoval numerický test jeho presnosti a výpočtovej náročnosti.

V 3. kapitole sme ho využili k analýze hodnotovej funkcie úlohy parametrického kvadratického programovania (37). Ukázali sme, že je to neklesajúca, konkávna funkcia. Dokázali sme, že jej prvá derivácia je lokálne Lipschitzovsky spojitá a uviedli podmienku, za ktorej je Lipschitzovsky spojitá. Uviedli sme aj podmienku pre spojitosť jej druhej derivácie v nejakom bode a ukázali, že táto funkcia má nanajvýš konečne veľa bodov nespojitosti. Vo Vete 3.5 sme vyvodili podmienky pre existenciu a jedno-značnosť riešenia kvázilineárnej parciálnej diferenciálnej rovnice z 1. kapitoly, čím sme splnili cieľ práce.

V 5. kapitole sme najprv porovnali výpočtovú náročnosť riešenia úlohy (47) pomo-

cou Algoritmu 1 a pomocou diskretizácie na 100 úloh kvadratického programovania. Potom sme vypočítali problém optimálneho investovania (10) pre 2 rôzne polyedrické množiny váh. Nasledoval výpočet efektívnej hranice pre 4 takéto množiny prípustných riešení a pomocou (217) sme ukázali, že jej derivácia  $\frac{d\sigma^2}{d\tau}$ , a teda aj derivácia hodnotovej funkcie úlohy (184) s parametrizovanou množinou prípustných riešení môže byť nespojitá. Ďalej sme ukázali, že pomocou modifikácií Algoritmu 1 zo 4. kapitoly je možné počítať samotné úlohy kvadratického programovania s rýdzokonvexnou minimalizovanou funkciou a aj úlohy lineárneho programovania. Pre oba typy úloh sme uvažovali dve alternatívne spôsoby riešenia, ktoré sme porovnali navzájom aj s v MAT-LABe zabudovanými funkciami. Zdá sa, že tento spôsob riešenia úloh je vhodnejší pre úlohy kvadratického programovania, pričom najmä Alternatíva B je veľmi rýchla. Pre jednoznačný záver je však potrebný väčší test.

Prínosom tejto práce je ucelený pohľad na možnosti a aplikácie úloh parametrického kvadratického programovania a ich hodnotových funkcií vo financiách, algoritmické spracovanie týchto úloh a Veta 3.5. Práca bola prínosom aj pre samotného autora, pretože k Algoritmu 1 aj k jeho modifikáciam využiteľným v optimalizácii sa dopracoval sám, a až neskôr prišiel na to, že sú už vymyslené.

## Zoznam použitej literatúry

- ABE, R. ISHIMURA, N. (2008), Existence of solutions for the nonlinear partial differential equation arising in the optimal investment problem, Proceedings of The Japan Academy vol. 84, no. 1, 11-14.
- [2] AVIS, D. FUKUDA, K. PICOZZI, S. (2002), On canonical representations of convex polyhedra, Mathematical Software, Proceedings of First International Congress of Mathematical Software, 350-360.
- [3] BLACK, F. SCHOLES, M. (1973), The pricing of options and corporate liabilities, The journal of political economy, 637-654.
- [4] BOYD, S. VANDENBERGHE, L. (2009), Convex optimization. Cambridge: Cambridge University Press, 716 s. ISBN 978-0-521-83378-3. Dostupné na internete (5.12.2013):

http://www.stanford.edu/~boyd/cvxbook/bv\_cvxbook.pdf

- [5] BROWNE, S. (2000), Risk-constrained dynamic active portfolio management, Management Science, vol. 46, no. 9, 1188-1199.
- [6] FUKUDA, K.: Polyhedral computations. Dostupné na internete (7.3.2014): http://www.inf.ethz.ch/personal/fukudak/lect/pclect/notes2014/ PolyComp2014.pdf
- [7] HALICKÁ, M. (2013), Optimálne riadenie 2, prednášky.
- [8] HALICKÁ, M. BRUNOVSKÝ, P. JURČA, P. (2009), Optimálne riadenie. Bratislava: EPOS, 204 s. ISBN 978-80-8057-793-3.
- [9] HAMALA, M. TRNOVSKÁ, M. (2013), Nelineárne programovanie, teória a algoritmy. Bratislava: EPOS, 339 s. ISBN 978-80-8057-986-9.
- [10] ISHIMURA, N. ŠEVČOVIČ, D. (2013), On traveling wave solutions to a Hamilton-Jacobi-Bellman equation with inequality constraints, Japan Journal of Industrial and Applied Mathematics vol. 30, no. 1, 51-67.

- [11] KILIANOVÁ, S. ŠEVČOVIČ, D. (2013), Transformation method for solving Hamilton - Jacobi - Bellman equation for constrained dynamic stochastic optimal allocation problem, The ANZIAM Journal, vol. 55, 14-18.
- [12] KLATTE, D. (1985), On the Lipschitz behavior of optimal solutions in parametric problems of quadratic optimization and linear complementarity, Optimization: A Journal of Mathematical Programming and Operations Research, vol. 16, no. 6, 819-831.
- [13] KOLEVA, M. N. VULKOV, L. G. (2013), Quasilinearization numerical scheme for fully nonlinear parabolic problems with applications in models of mathematical finance, Mathematical and Computer Modelling, vol. 57, no. 9-10, 2564-2575.
- [14] KUHN, H. W. TUCKER, A. W. (1951), Nonlinear programming, Proceedings of the second Berkeley symposium on mathematical statistics and probability, 481-492.
- [15] KÚTIK, P. MIKULA, K. (2011), Finite volume schemes for solving nonlinear partial differential equations in financial mathematics, Finite Volumes for Complex Applications VI Problems & Perspectives, Springer Proceedings in Mathematics, vol. 4, 643-651.
- [16] MACOVÁ, Z. ŠEVČOVIČ, D. (2010), Weakly nonlinear analysis of the Hamilton-Jacobi-Bellman equation arising from pension savings management, International Journal of Numerical Analysis and Modeling, vol. 7, no. 4, 619-638.
- [17] MARKOWITZ, H. (1952), Portfolio selection, The journal of finance, vol. 7, no. 1, 77-91.
- [18] MELICHERČÍK, I. OLŠAROVÁ, L. ÚRADNÍCEK, V (2005), Kapitoly z finančnej matematiky. Bratislava: EPOS, 242 s. ISBN 80-8057-651-3.
- [19] MERTON, R. C. (1973), Theory of rational option pricing, Bell Journal of Economics and Management Science, vol. 4, no. 1, 141-183.

- [20] MERTON, R. C. (1976), Lifetime portfolio selection under uncertainity: The continuous-time case, The Review of Economics and Statistic. vol. 51, no. 4, 247-257.
- [21] MILGROM, P. SEGAL, I. (2002), Envelope theorems for arbitrary choice sets, Econometrica, vol. 70, no. 2, 583-601.
- [22] POTSCHKA, A. et al. (2010), Reliable solution of convex quadratic programs with parametric active set methods, Interdisciplinary Center for Scientific Computing, Heidelberg University, Im Neuenheimer Feld.
- [23] PRATT, J. W. (1964), Risk aversion in the small and in the large, Econometrica, vol. 32, no. 1/2, 122-136.
- [24] ŠEVČOVIČ, D. (2008), Parciálne diferenciálne rovnice a ich aplikácie. Bratislava: Iris, 130 s. ISBN 978-80-89238-14-9.
- [25] ŠEVČOVIČ, D. STEHLÍKOVÁ, B. MIKULA, K. (2009), Analytické a numerické metódy oceňovania finančných derivátov. Bratislava: Slovenská technická univerzita, 200 s. ISBN 978-80-227-3014-3.
- [26] TØNDEL, P. JOHANSEN, T. A. BEMPORAD, A. (2001), An algorithm for multi-parametric quadratic programming and explicit MPC solutions, Automatica, vol. 39, no. 3, 489-497.
- [27] TØNDEL, P. JOHANSEN, T. A. BEMPORAD, A. (2002), Computation and approximation of piecewise affine control laws via binary search trees, Proceedings of the 41th IEEE Conference on Decision and Control, vol. 3, 3144-3149.
- [28] TØNDEL, P. JOHANSEN, T. A. BEMPORAD, A. (2003), Further results on multiparametric quadratic programming, Proceedings of the 42th IEEE Conference on Decision and Control, vol. 3, 3173-3178.
- [29] Wikipedia: Investment. Dostupné na internete (5.4.2014):

http://en.wikipedia.org/wiki/Investment

## Príloha A

Nasledujú zdrojové kódy niektorých použitých programov v jazyku MATLAB. Prvý je kód funkcie generkplp generujúcej náhodnú úlohu KP alebo LP so známym optimálnym riešením. Druhý je skript kódu pre Algoritmus 1, ktorý môže volať túto funkciu. Potom nasleduje skript pre počítanie PDR (200) semiimplicitnou numerickou schémou. Ďalší je skript pre počítanie úlohy KP alebo LP, ktorý môže volať funkciu generkplp. Tento skript volá posledný skript, ktorý obsahuje samotný cyklus pre úlohy KP a LP.

```
1 function [sigma A b mi x C d] = generkplp( n , m , r , pomer , con , rieds , rieda , riedc , kp)
 2 🔹 Generuje ulohu kvadratickeho alebo linearneho programovania z KKT podmienok. Uloha LP zvykne mat viac rieseni. Pre ulohu
 3 % LP je sigma prazdna. Pre primale pomery riedkosti A, C nemusi dat m, r ohraniceni, lebo vygenerovane nulove riadky sa zmazu.
 4 % n
         pocet premennych
 5 % m
             pocet nerovnosti
 6 % r
              pocet rovnosti
             pomer aktivnych nerovnosti v optimalnom rieseni = pocet aktivnych nerovnosti / pocet nerovnosti
 7 % pomer
 8 % con
             cislo podmienenosti sigma
 9 % rieds — pomer riedkosti sigma = pocet nenulovych prvkov sigma / sucin rozmerov sigma
10 % rieda \, pomer riedkosti A \,
11 % riedc \, pomer riedkosti C \,
12 % kp
              ak true, tak kvadraticke programovanie, ak false, tak linearne
13 % x
             optimalne riesenie ulohy KP
                                                                        alebo LP
14 %
                min
                           1/2*teta'*sigma*teta + mi'*teta
                                                                          min
                                                                                     mi'*teta
15 %
             A∗teta <= b
                                                                     A∗teta <= b
16 %
             C*teta = d
                                                                      C*teta = d
17
18 if ( rieda == 1 ) % husta uloha (nie riedka)
19
     if kp % uloha KP
20
       sigma = rand(n,n) ; % najprv sa ziska ortogonalna baza ulozena v matici ortog
21
       sigma = sigma*sigma' + speye(n) ;
22
       [ortog , E] = qr(sigma) ; % ortogonalna baza
     g = 1 + (con-1)*rand(n,1) ;  teraz sa vytvoria vlastne cisla sigma z intervalu (1 , con)
23
24
      q = sparse(q) ;
25
       sigma = ortog*diag(g)*ortog' ; % cislo podmienenosti tejto symetrickej kladne definitnej matice je priblizne con
26
       sigma = (sigma + sigma')/2 ; % kvoli zaokruhlovaniu
27
     else % uloha LP
28
       sigma = [] ;
29
     end
       A = 10 * rand(m, n) - 5; % zlozky z (-5, 5)
30
31
       C = 10 * rand(r, n) - 5; % zlozky z (-5, 5)
32 else % riedka uloha, privela nul v A, C da Omega nesplnajucu Predpoklad 2.2
33
    if kp % uloha KP
34
       sigma = sprandsym(n,rieds,1/con,1);
35
      else % uloha LP
36
       sigma = [] ;
37
     end
38
    A = 10*sprand(m,n,rieda) ;
39
    C = 10*sprand(r,n,riedc) ;
40
     % zmazanie nulovych riadkov A, C
41
     hladanie = sum(spones(A),2) ;
42
     if (( m > 0 ) && (any( hladanie == 0 )))
       nulove = ( hladanie > 0 ) ;
43
44
       A = A(nulove, :);
45
      m = size(A,1) ;
46
    end
47
     hladanie = sum(spones(C),2);
```

```
if (( r > 0 ) && (any( hladanie == 0 )))
48
49
      nulove = ( hladanie > 0 ) ;
     C = C(nulove,:) ;
50
51
       r = size(C, 1);
52
     end
53
     A( A > 0 ) = A( A > 0 ) - 5 ; % zlozky z (-5 , 5)
54
     C(C > 0 ) = C(C > 0 ) - 5 ; % zlozky z (-5 , 5)
55 end
56 plus = 1 + 4*rand(m, 1); % = b - A*x
57 v = 1 + 4*rand(r,1); % Lagrangeove multiplikatory rovnosti
58 u = 1 + 4*rand(m, 1); % Lagrangeove multiplikatory nerovnosti
59 x = 10 \times rand(n, 1) - 5; % zlozky z (-5, 5)
60 plus(1:round(pomer*m)) = 0 ; % b - A*x = 0 pre aktivne nerovnosti
61 d = C*x ;
62 b = A * x + plus;
63 nula = ( (b - A*x) > 0 ) ; % Lagrangeove multiplikatory aktivnych nerovnosti su 0
64 \quad u(nula) = 0;
65 if kp
66
    mi = - (A' * u + sigma * x + C' * v);
67 else
68
     mi = - (A'*u + C'*v) ;
69 end
70 end
 1 % Algoritmus 1 pre rastuce aj klesajuce fi pre ulohu PKP (47) s kladne definitnou, symetrickou maticou sigma.
 2 % min
                 fi * teta' * sigma * teta / 2 + mi' * teta
 3 % A∗teta <= b
 4 % C*teta = d
 5 % V pripade nesplnenia Predpokladu 2.2 sa pouziva postup tykajuci sa vztahov (137) - (140). Kod ma problem v pripade, ak
 6 % privela ohraniceni naraz opusta mnozinu aktivnych ohraniceni. Vtedy nevie urcit, ktore to budu. Musi byt aspon jedna nerovnost.
 7 % Treba odkomentovat, ci chceme pocitat nahodnu ulohu alebo nejaku nacitat.
 8
 9 % Vygenerovanie nahodnej ulohy KP, popis parametrov je vo funkcii generkplp. Berieme ju ako ulohu PKP s danym
10 % optimalnym riesenim pre fi0 = 1 .
11 n = 100;
12 m = 50 ;
13 r = 0;
14 pomer = 0.5 ;
15~ con = 2000 ; % pre <10^7 kod funguje, pre vacsie uspesnost postupne klesa
16 rieds = 1 ;
17 rieda = 1 ; % privelka riedkost A, C sposobuje nesplnenie Predpokladu 2.2
18 riedc = 1 ;
19
    [sigma A b mi x C d] = generkplp(n,m,r,pomer,con,rieds,rieda,riedc,true) ;
20 <code>ulozit = 'alg.mat'</code> ; % nazov suboru, kam sa ulozia vysledne udaje
21 m = size(A, 1);
22 r = size(C,1) ;
23
24 % Nacitanie uloh pouzitych v praci
25 % %Priklad 2.6
26 % sigma = [2 1 ; 1 1] ;
27 % mi = [-2; -3];
28 % A = [-11; 01; 10];
29 % b = [1; 1; 1];
30 \ \& C = []; d = []; r = 0;
31 % opt = optimset('Algorithm','active—set') ; % mozne nastavenie algoritmu alebo presnosti
32 % x = quadprog(sigma,mi,A,b,[],[],[],[],[],opt) ; % vychodiskove optimalne riesenie teta(fi0)
33
    % [m n] = size(A) ;
34 % ulozit = 'priklad.mat' ; % nazov suboru, kde sa ulozia vysledky
35
36 % Uloha s datami realnych akcii pre rozne Omega
37 % udaje = load('sigma_mi.mat') ; % nacitanie kovariancnej matice a vektora vynosov
```

```
38 % sigma = udaje.sigma ;
```

```
39 % mi = udaje.mi ;
40 % mi = - mi ; % tato uloha je (36) s opacnym znamienkom mi ako (47)
41 % [m n] = size(sigma) ;
42 % opt = optimset('Algorithm','active-set'); % mozne nastavenie algoritmu alebo presnosti
43
44 % % Omegal = simplex
45 % A = - eye(n) ;
46 % b = zeros(n,1) ;
47 % C = ones(1,n) ;
48 % d = 1 ;
49 % r = 1 ;
50 % x = quadprog(sigma,mi,A,b,C,d,[],[],(],opt) ; % vychodiskove optimalne riesenie teta(fi0)
51
     % ulozit = 'Omega1.mat'; % nazov suboru, kde sa ulozia vysledky
52 % % Omega 2
53 % A = [- eye(n) ; eye(n)] ;
54 % b = [0.01 \times ones(n, 1); 0.5 \times ones(n, 1)];
55 % [m n] = size(A) ;
56 % C = ones(1,n) ;
57 % d = 1 :
58 % r = 1 ;
59 \quad \text{\% x} = \texttt{quadprog}(\texttt{sigma,mi,A,b,C,d,[],[],[],opt)} ; \\ \text{\% vychodiskove optimalne riesenie teta(fi0)}
60 % ulozit = 'Omega2.mat' ; % nazov suboru, kde sa ulozia vysledky
61 % % Omega 3
62 % A = [- eye(n) ; ones(1,n)];
63 % b = [-0.01 \times \text{ones}(n, 1); 1];
64 % [m n] = size(A);
65 % C = [];
66 % d = [];
67 % r = 0;
68 % x = quadprog(sigma,mi,A,b,C,d,[],[],opt) ; % vychodiskove optimalne riesenie teta(fi0)
69 % ulozit = 'Omega3.mat' ; % nazov suboru, kde sa ulozia vysledky
70
71 priestor = round(max(15,1.5*m)) ; % horny odhad pre pocet iteracii
72 % sem sa budu ukladat udaje z iteracij
73 fiz = zeros(priestor,1); \$ = \varphi_z^{iter} body zmeny K(fi); od fi(i) do fi(i+1) su platne tetac(:,i), tetas(:,i)
74 % zlozky optimalnych rieseni lokalne ekvivalentnych uloh na viazany extrem (84) pre primarnu ulohu
75 tetas = zeros(n,priestor) ; % smery
76 tetac = zeros(n, priestor) ; % konstantne zlozky
77 teta = zeros(n,priestor) ; % optimalne riesenia vo fiz
78 vus = zeros(m+r,priestor) ; % smery optimalnych rieseni parametrizovanej celej Lagrangeovej dualnej ulohy
79 vuc = zeros(m+r,priestor) ; % konstantne zlozky optimalnych rieseni parametrizovanej celej Lagrangeovej dualnej ulohy
80
81 fi0 = 1 ;
82 fiz(1) = fi0;
83 teta(:,1) = x ; % teta(fi0)
84 % parametre eps
85 const = 100 ; % to sa hodi zmenit pre vacsie cisla vo vstupoch alebo pre vacsi rozmer alebo ked sa stane chyba
86 eps1 = const*1e-8;
87 eps2 = const*1e-10 ;
88 eps3 = const*1e-10 ;
89 \text{ eps4} = \text{const*le-8};
90 \text{ eps5} = \text{const} \cdot 1e - 12;
91 eps6 = const*1e-12;
92 eps7 = const*1e-10 ;
93 eps8 = const*1e-7;
94 eps9 = const*1e-10;
95 eps10 = const*1e-10 ;
96 % Kod nepocita nutne cely interval \varphi \in (0,\infty), da sa nastavit minimalna a maximalna hodnota \varphi \in (minn,maxx)
97 \text{ minn} = 0:
98 maxx = inf ;
99 koniec = false ; % koniec iterovania
100 i = 0 ; % iteracny index
101 K = find(b - A*teta(:,1) <= eps1) ; % indexy aktivnych ohraniceni typu nerovnosti
```

102 riedke = issparse(sigma) ; % Ci je riedka uloha PKP. V tom pripade sa robi riedky Choleskeho rozklad miesto obycajneho.

84

```
103 rovnost = ~isempty(C) ; % ci je nejaka rovnost
104
105 % priprava na iteracie; vytvoria sa Gcele, Pcele, q<br/>scele, qccele, sigma
\Gcele', sigma
<br/>mi
106 if rovnost
107
      Gcele = [C ; A] ;
108
      qscele = - [d; b];
109 else
     Gcele = A ;
110
111 qscele = -b;
112 \quad {\sf end}
113 if riedke
     pom = sigma\[—mi Gcele'] ;
114
115
      vol = pom(:,1) ; % volne minima
116
     SGcele = pom(:,2:end) ;
117 else % huste
118
     R = chol(sigma) ;
119 pom = R (R' [-mi Gcele']);
120
     vol = pom(:,1) ; % volne minima
121
     SGcele = pom(:,2:end) ;
122 end
123
     Pcele = Gcele*SGcele ;
124 Pcele = (Pcele + Pcele')/2 ; % kvoli zaokruhlovacim chybam
125 gccele = Gcele*vol ;
126
127 if ( nnz(Pcele)/numel(Pcele) > 0.1 ) % Teraz sa urci, ci sa viac oplati ''skladovat'' a pouzivat riedke
128
     Pcele = full(Pcele) ;
                                % alebo huste matice. Mozno sa da zvoli aj mensie cislo ako 0.1.
129 else
130
     Pcele = sparse(Pcele) ;
131 end
132 if (nnz(SGcele)/numel(SGcele) > 0.1)
133
     SGcele = full(SGcele) ;
134 else
135
     SGcele = sparse(SGcele) ;
136 end
137 if ( nnz(Gcele)/numel(Gcele) > 0.1 )
138
      Gcele = full(Gcele) ;
139 else
     Gcele = sparse(Gcele) ;
140
141 end
142
144 % Algoritmus 1 pre klesajuce fi
146 while (~koniec)
147 i = 1 + i ;
148 rK = [(1:r)'; r + K]; % indexy rovnosti a aktivnych nerovnosti
149 P = Pcele(rK,rK) ; % vytvorenie P
150 qs = qscele(rK) ; % vytvorenie qs
151 qc = qccele(rK) ; % vytvorenie qc
152
153 % vyriesime rovnice P^{-1}q^s, P^{-1}q^c
154 if (( nnz(P)/numel(P) < 0.1 ) & ( length(rK) > 200 )) % teraz sa bude riesit system rovnic s riedkou maticou P
155
       P = sparse(P) ;
     [ch,p,S] = chol(P) ; % riedka Choleskeho dekompozicia; z riesenia pomocou mldivide nezistime nesplnenie Predpokladu 2.2
156
157
     if ( p{==}0 ) % vtedy by P mala mat plnu hodnost
      vu = S*(ch\(ch'\(S'*[qs qc]))); % smer a konstantna zlozka optimalnych v, u.lok lokalnej Lagrangeovej dualnej ulohy
158
159
        zlaOmega = false ; % ci je nesplneny Predpoklad 2.2
160
       else
161
        zlaOmega = true ; % ci je nesplneny Predpoklad 2.2
162
      end
163 \, else % teraz sa bude riesit system s hustou maticou P \,
164
     if (rovnost || (~isempty(K)))
     P = full(P) ;
165
166
     trv
```

```
167
           ch = chol(P) ; % Choleskeho dekompozicia P
168
           vu = ch\(ch'\[qs qc]) ; % smer a konstantna zlozka optimalnych v, u_lok lokalnej Lagrangeovej dualnej ulohy
169
          zlaOmega = false ; % ci je nesplneny Predpoklad 2.2
170
        catch err % ak zlyha Choleskeho rozklad, P nie je kladne definitna - MATLAB ho neurobi pre kladne semidefinitnu
171
           disp('zla Omega') ;
172
           zlaOmega = true ; % ci je nesplneny Predpoklad 2.2
173
         end
      else % ak nie je ziadna rovnost a ziadna nerovnost nie je aktivna, P je prazdna
174
175
        zlaOmega = false ; % ci je nesplneny Predpoklad 2.2
176
      end
177 end
178
179
     %teraz urcime fizo a smery a konstantne zlozky optimalnych ries. lokalne ekv. ulohy na viaz. extrem a celej L. dualnej ulohy
180
     if zlaOmega % nesplnenie Predpokladu 2.2
181 % Postup tykajuci sa vztahov (137) - (140). Tato cast kodu bola skusana iba malo a pre male n < 100 ulohy. Pouzivaju sa P, g zo (105).
      aktt = length(K) ;
182
183
     Q = [0 ; -inf(r,1) ; sparse(aktt,1)] ; % spodne ohranicenia pre u-{lok} a fi, vztah (140)
184
      opti = optimset('TolX',1e-12) ; % mozne nastavenie presnosti, radsej nech je vacsia
185
      fivu = sparse(1,1,1,aktt + 1 + r,1) ; % optimalizovany vektor pre (138)
186
       W = [-qs P] ; % matica rovnosti pre linprog (139)
187
       lm = linprog(fivu,[],[],W,qc,Q,[],[],opti) ; % uloha (138)
188
       fizo = lm(1) ; % najdeny bod opustenia aktivnych ohraniceni
       opustia = find( abs(lm) < eps8) - (1 + r);
189
190
      prec = opustia( opustia > 0 ) ; % tieto ohranicenia vo fizo opustaju aktivne nerovnosti
191
      if (~(isempty(prec)) && ( abs(fizo - fiz(i)) < eps9 )) % okamzite opustenie aktivnych ohraniceni, aby sa nedelilo velmi
192
                                                              % malym cislom
193
        fiz(i+1) = fiz(i) ; % ulozenie udajov z tejto iteracie, v tomto pripade to nemusi byt potrebne
194
         tetac(:,i) = teta(:,i) ;
195
         teta(:,i+1) = teta(:,i) ;
        vuc(rK,i) = lm(2:end);
196
197
        K(prec) = [] ; % indexy ohraniceni, ktore su aktivne v dalsej iteracii
198
        continue % mozme pokracovat dalsou iteraciou, lebo opustenie nejakych nerovnosti nastava v sucasnom fi
199
      end
200 % teraz urcime 	heta^s, 	heta^c a aj smer a konstantnu zlozku pre celu Lagrangeovu dualnu ulohu z porovnania 2
     % optimalnych teta(fi1), teta(fi2) a dvoch optimalnych v(fi1), u(fi1), v(fi2), u(fi2) pre rozne fi1, fi2
201
202
      fil = fiz(i) ;
      fi2 = (fizo + fi1)/2 ; % moze byt hocico medzi fiz(i), fizo
203
204 % opti = optimset('Algorithm','active-set') ; % mozne nastavenie algoritmu a presnosti, ta nech je radsej vacsia
205
      [teta2,E1,E2,E3,lam] = quadprog(sigma*fi2,mi,[],[],Gcele(rK,:),-qs,[],[],[],opti) ; % Pre tuto hodnotu fi staci pocitat
206 % ulohu na viazany extrem. Staci vyriesit system rovnic, ale quadprog sa mi zdal presnejsi.
207
      vu2 = zeros(m+r,1):
208
       vu2(rK) = lm(2:end) ; % optimalne Lagrangeove multiplikatory pre fizo
209
       teta1 = teta(:,i) ;
210
       s = (tetal - teta2) / (1/fil - 1/fi2) ; % smer optimalneho riesenia lok. ekviv. ul. na viaz. extrem 	heta^s
211
       c = tetal - s/fil ; \delta konstantna zlozka optimalneho riesenia optimalneho riesenia lok. ekviv. ul. na viaz. extrem \theta^c
212
      if ( i == 1) % vtedy nemame informaciu o predchadzajucich optimalnych v, u
213
        vul = zeros(m+r,1) ;
214
        vul(rK) = [lam.eqlin ; lam.ineqlin];
215
        vus(:,i) = (vu2 - vu1)/(fizo - fi2);
216
         vuc(:,i) = vul - vus(:,i)*fi2 ;
217
      else % vtedy mame informaciu o predchadzajucich optimalnych v, u
        vul = vuc(:,i-1) + vus(:,i-1)*fil ;
218
219
       vus(:,i) = (vu2 - vu1)/(fizo - fi1) ;
220
        vuc(:,i) = vu1 - vus(:,i)*fi1 ;
221
      end
222
223 else % Predpoklad 2.2 je splneny
224
225
      if (~isempty(K)) % ak su nejake nerovnosti aktivne, urcime pre nich bod fizo
226 % zlozky u optimalnych rieseni lokalnej Lagrangeovej dualnej ulohy rozdelime na smer us a konstantnu zlozku uc
227
        us = vu(r+1:end,1) ; % smer P\qs premennych u
228
        uc = vu(r+1:end,2) ; % konstantna zlozka P\qc premennych u
229
         lm = uc + fiz(i)*us ; % hodnota Lagrangeovych multiplikatorov aktivnych ohraniceni vo fiz(i)
```

```
230 klesajuce = ((us > eps5) & (uc < - eps5)); % ktore u s fi klesaju a ich uc je zaporne
```

```
231
         if (any(klesajuce)) % ci nejake u sa stane zapornym pre kladne fi
232
          hned = ((lm < eps6) & klesajuce) ; % ktore ohranicenie prestane byt aktivne hned; to je kvoli tomu, aby sa</pre>
233
                                         % predislo numerickym chybam sposobenym podielom velmi malych cisel
234
         if (any(hned)) \% nejake ohranicenie prestane byt aktivne pre sucasne fi
235
            fiz(i+1) = fiz(i) ; % ulozenie udajov z tejto iteracie, v tomto pripade to nemusi byt potrebne
236
             tetac(:,i) = teta(:,i) ;
237
            teta(:,i+1) = teta(:,i) ;
            vuc(rK,i) = vu(:,1)*fiz(i) + vu(:,2);
238
239
           K(hned) = [] ; % indexy ohraniceni, ktore su aktivne v dalsej iteracii
240
            continue % ideme na dalsiu iteraciu
241
         else % daktore nerovnosti budu opustene, ale nie hned
242
           kles = find(klesajuce) ;
243
            pod = - uc(kles)./us(kles) ; % pre ktore fi sa ktore u stava zapornym
244
            fizo = max(pod) ; % najvacsie fi pre ktore sa nejake u stava zapornym
245
            opustia = (pod > fizo - eps2) ; % tieto ohranicenia vo fizo prestanu byt aktivne
246
            prec = kles(opustia) ; % ich spravne indexy pre K
247
          end
       else
248
249
         prec = [] ; % ziadne ohranicenie neprestane byt aktivne v dalsej iteracii
250
        end
251
252 🚯 teraz sa urcia smer a konstantna zlozka lokalne ekvivalentnej ulohy na viazany extrem aj celej Lag. dualnej ulohy
253
      if isempty(P) % nie je ziadna rovnost a nie je aktivna ziadna nerovnost - volne optima
254
        s = vol ; % smer primarnej ulohy
255
        c = sparse(n,1) ; % konstantna zlozka primarnej ulohy = nulovy vektor
256
        prec = [] ; % ktore ohranicenie prestane byt aktivne v dalsej iteracii
257
       else
258
        if isempty(K) % su rovnosti a nie su aktivne ziadne nerovnosti
259
          prec = [] ; % ktore ohranicenie prestane byt aktivne v dalsej iteracii
260
          lmvu = [vu ; sparse(m,2)] ; % smer a konstantna zlozka optimalnych rieseni celej Lagrangeovej dualnej ulohy
261
        else % su rovnosti a su aktivne nejake nerovnosti
         lmvu = [vu(1:r,:) ; sparse([K ; K],[ones(length(K),1) ; 2*ones(length(K),1)],[us ; uc],m,2)] ; % smer a konstantna
262
263
        % zlozka optimalnych rieseni celej Lagrangeovej dualnej ulohy
264
        end
265
        pom = SGcele*lmvu ;
266
         vus(:,i) = lmvu(:,1); % smer celej L. dualnej ulohy
        vuc(:,i) = lmvu(:,2); % konstantna zlozka celej L. dualnej ulohy
267
        s = vol - (pom(:,2)) ; % smer primarnej ulohy, teda (93)
268
269
        c = - (pom(:,1)) ; % konstantna zlozka primarnej ulohy, teda (92)
270
      end
271 end % koniec urcovania fizo a smerov a konstantnych zloziek optim lokalne ekv. ulohy na viaz extrem a celej L. dualnej ulohy
272
273 % urcenie bodu narazu na doteraz neaktivne ohranicenia
274 As = A*s ;
275 bminAc = b - A*c;
276 priblizujuce = find((As > eps4) & (bminAc > eps4)) ; % tieto ohranicenia sa v sucasnom smere s priblizuju
277 \quad \text{if ((max(abs(s)) < eps3) } \mid \mid \text{ isempty(priblizujuce))} \\
278
      fizn = inf ; % v tomto smere pre kladne fi nenastane naraz na ziadne ohranicenie
279 else
280
      naraz = As./bminAc ; % zisti sa, na ktore ohranicenie sa kedy narazi
281
      fizn = max(naraz(priblizujuce)) ; % najvacsie fi, pre ktore nastane naraz na ohranicenie
282 end
283
284 \, % urcenie, ci bude skor naraz alebo opustenie aktivnych nerovnosti
285 if ((isempty(prec)) && (fizn == inf)) \% nebude naraz ani opustenie
286
      koniec = true ; % koniec iterovania pre klesajuce fi
287 elseif ((isempty(prec)) && (fizn ~= inf)) % bude naraz a nebude opustenie
288
      narazenie = true ;
289 elseif ((~isempty(prec)) && (fizn == inf)) % nebude naraz a bude opustenie
290
      narazenie = false ;
291 else % bude naraz aj opustenie
292
     if (fizn < fizo) % opustenie bude skor ako naraz
293
       narazenie = false ;
294
      else % naraz bude skor ako opustenie
```

```
295
       narazenie = true ;
296
     end
297 end
298
299 % ulozime udaje z tejto iteracie a urcime, ci je koniec
300 if koniec
301
      fiz(i+1) = minn;
     tetas(:,i) = s ;
302
303
    tetac(:,i) = c;
    nulove = ( abs(s) < eps7 ) ; % ak minn == 0, urcenime, ci je teta(0) konecne</pre>
304
305
     if (( minn == 0 ) && (any(nulove))) % tu nie je teta(0) konecne
306
      s(nulove) = 0;
307
       po = zeros(n,1) ;
308
       po(nulove) = (c(nulove)) ;
       po(~nulove) = sign(s(~nulove))*inf ;
309
310
       teta(:,i+1) = po ;
    elseif ( minn == 0 ) % tu je teta(0) konecne
311
312
       teta(:,i+1) = c ;
313
     else
314
       teta(:,i+1) = c + s/minn;
315
      end
317
     fiz(i+1) = fizn;
318
     if ( fiz(i+1) >= fiz(i) )
319
     disp('chyba') ; % toto sa nema stat
320
      break
                     % ale netreba zavrhovat doterajsie udaje
321
      end
322
      if ( fizn <= minn )</pre>
323
       koniec = true ; % pre mensie fi nechceme dalej pocitat
324
      fiz(i+1) = minn;
325
     end
326
    tetas(:,i) = s ;
327
     tetac(:,i) = c ;
     teta(:,i+1) = c + s/fizn ;
328
329
      K = find(bminAc - As/fizn <= eps1) ; % indexy ohraniceni, ktore su aktivne v dalsej iteracii</pre>
330 \, else % tu nastava opustenie nejakej momentalne aktivnej nerovnosti
     fiz(i+1) = fizo ;
331
     if (fiz(i+1) >= fiz(i))
332
     disp('chyba') ; % toto sa nema stat
333
334
      break
                     % ale netreba zavrhovat doterajsie udaje
335
     end
336
      if (fizo <= minn)</pre>
337
       koniec = true ; % pre mensie fi nechceme pocitat
338
       fiz(i+1) = minn;
339
     end
340
    tetas(:,i) = s ;
341
     tetac(:,i) = c ;
342
     teta(:,i+1) = c + s/fizo ;
343
      K(prec) = [] ; % indexy ohraniceni, ktore su aktivne v dalsej iteracii
344 end
345 \, end % koniec Algoritmu 1 pre klesajuce fi
347 fiz = [flipud(fiz(1:i+1)) ; zeros(priestor,1)] ; % otocenie udajov a pridanie dalsieho priestoru
348 tetac = [fliplr(tetac(:,1:i)) zeros(n,priestor)] ;
349 tetas = [fliplr(tetas(:,1:i)) zeros(n,priestor)] ;
350 teta = [fliplr(teta(:,1:i+1)) zeros(n,priestor)];
351 vus = [fliplr(vus(:,1:i)) zeros(m+r,priestor)];
352 vuc = [fliplr(vuc(:,1:i)) zeros(m+r,priestor)] ;
353
354 koniec = false ;
355 K = find(b - A*teta(:,i+1) <= eps1) ;  toto aj chol(P) sa da zobrat aj z prvej iteracie
356
358 % Algoritmus 1 pre rastuce fi
```

```
360 while (~koniec)
361 i = 1 + i ;
362 rK = [(1:r)' ; r + K] ; % indexy rovnosti a aktivnych nerovnosti
363 P = Pcele(rK,rK) ; % vytvorenie P
364 qs = qscele(rK) ; % vytvorenie qs
365 qc = qccele(rK) ; % vytvorenie qc
366
367 % vyriesime rovnice P^{-1}q^s, P^{-1}q^c
368 if (( nnz(P)/numel(P) < 0.1 ) & ( length(rK) > 200 )) % teraz sa bude riesit system rovnic s riedkou maticou P
369
        P = sparse(P) ;
370
       [ch,p,S] = chol(P) ; % riedka Choleskeho dekompozicia; z riesenia pomocou mldivide nezistime nesplnenie Predpokladu 2.2
371
       if ( p==0 ) % vtedy by P mala mat plnu hodnost
         vu = S*(ch\(ch\\(S'*[qs qc]))); % smer a konstantna zlozka optimalnych v, u-lok lokalnej Lagrangeovej dualnej ulohy
372
373
         zlaOmega = false ; % ci je nesplneny Predpoklad 2.2
374
       else
375
        zlaOmega = true ; % ci je nesplneny Predpoklad 2.2
376
       end
377 else % teraz sa bude riesit system s hustou maticou P
378
      if (rovnost || (~isempty(K)))
379
        P = full(P) ;
380
        try
          ch = chol(P) ; % Choleskeho dekompozicia P
381
382
          vu = ch\(ch'\[qs qc]) ; % smer a konstantna zlozka optimalnych v, u-lok lokalnej Lagrangeovej dualnej ulohy
          zlaOmega = false ; % ci je nesplneny Predpoklad 2.2
383
384
        catch err % ak zlyha Choleskeho rozklad, P nie je kladne definitna - MATLAB ho neurobi pre kladne semidefinitnu
385
          disp('zla Omega') ;
386
          zlaOmega = true ; % ci je nesplneny Predpoklad 2.2
387
         end
      else % ak nie je ziadna rovnost a ziadna nerovnost nie je aktivna, P je prazdna
388
389
        zlaOmega = false ; % ci je nesplneny Predpoklad 2.2
390
      end
391 end
392
393 % teraz urcime fizo a smery a konstantne zlozky optimalnych ries. lokalne ekv. ulohy na viaz. extrem a celej L. dualnej ulohy
394
     if zlaOmega % nesplnenie Predpokladu 2.2
395 % Postup tykajuci sa vztahov (137) - (140). Tato cast kodu bola skusana iba malo a pre male n < 100 ulohy. Pouzivaju sa P, g zo (105).
     aktt = length(K) ;
396
397
      Q = [0; -inf(r,1); sparse(aktt,1)]; % spodne ohranicenia pre u.{lok} a fi, vztah (140)
398
      opti = optimset('TolX',1e-12) ; % mozne nastavenie presnosti, radsej nech je vacsia
399
      fivu = sparse(1,1,-1,aktt+1+r,1) ;% optimalizovany vektor pre (138)
400
       W = [-qs P] ; % matica rovnosti pre linprog (139)
401
       lm = linprog(fivu,[],[],W,qc,Q,[],[],opti) ; % uloha (138)
402
      fizo = lm(1) ; % najdeny bod opustenia aktivnych ohraniceni
403
      opustia = find( abs(lm) < eps8 ) - (1 + r);
404
      prec = opustia( opustia > 0 ) ; % tieto ohranicenia vo fizo opustaju aktivne nerovnosti
405
      if (~(isempty(prec)) && ( abs(fizo - fiz(i)) < eps9 ))% okamzite opustenie aktivnych ohraniceni, aby sa nedelilo
406
                                                            % velmi malym cislom
407
        fiz(i+1) = fiz(i) ; % ulozenie udajov z tejto iteracie, v tomto pripade to nemusi byt potrebne
408
        tetac(:,i) = teta(:,i) ;
409
        teta(:,i+1) = teta(:,i) ;
        vuc(rK,i) = lm(2:end);
410
411
        K(prec) = [] ; % indexy ohraniceni, ktore su aktivne v dalsej iteracii
        continue % mozme pokracovat dalsou iteraciou, lebo opustenie nejakych nerovnosti nastava v sucasnom fi
412
413
      end
414 % teraz urcime 	heta^s, 	heta^c a aj smer a konstantnu zlozku pre celu Lagrangeovu dualnu ulohu z porovnania 2
     % optimalnych teta(fi1), teta(fi2) a dvoch optimalnych v(fi1), u(fi1), v(fi2), u(fi2) pre rozne fi1, fi2
415
     % opti = optimset('Algorithm','active-set') ; % mozne nastavenie algoritmu a presnosti, ta nech je radsej vacsia
416
417
      vu2 = zeros(m+r,1);
418
      fil = fiz(i) ;
419
      vul = vuc(:,i-1) + vus(:,i-1)*fi1 ;
      if ( fizo > 1/eps10 ) % toto berieme ako neohranicena uloha LP
420
421
        fi2 = fi1*2 ; % moze byt hocico vacsie ako fiz(i)
422
        [teta2,E1,E2,E3,lambda] = guadprog(sigma*fi2,mi,[],[],Gcele(rK,:),-gs,[],[],[],opti) ; % Pre tuto hodnotu fi staci
```

```
423
      % pocitat ulohu na viazany extrem. Staci vyriesit system rovnic, ale quadprog sa mi zdal presnejsi (co je cudne).
424
        vu2(rK) = [lambda.eqlin ; lambda.ineqlin] ; % optimalne Lagrangeove multiplikatory pre fizo z linprogu nie su spolahlive
425
         vus(:,i) = (vu2 - vu1)/(fi2 - fi1) ;
426
      else
427
         fi2 = (fi1 + fizo)/2 ; % moze byt hocico medzi fiz(i), fizo
428
         teta2 = quadprog(sigma*fi2,mi,[],[],Gcele(rK,:),-qs,[],[],(],opti) ; % Pre tuto hodnotu fi staci pocitat
429
       % ulohu na viazany extrem. Staci vyriesit system rovnic, ale quadprog sa mi zdal presnejsi.
        vu2(rK) = lm(2:end) ; % optimalne Lagrangeove multiplikatory pre fizo z linprogu su spolahlive
430
431
        vus(:,i) = (vu2 - vu1)/(fizo - fi1) ;
432
      end
433
      vuc(:,i) = vu1 - vus(:,i)*fi1 ;
434
       teta1 = teta(:,i) ;
435
       s = (tetal - teta2) / (1/fil - 1/fi2) ; % smer optimalneho riesenia lok. ekviv. ul. na viaz. extrem \theta^s
       c = tetal - s/fil ; % konstantna zlozka optimalneho riesenia optimalneho riesenia lok. ekviv. ul. na viaz. extrem 	heta^c
436
437
438 else % Predpoklad 2.2 je splneny
439
440
      if (~isempty(K)) % ak su nejake nerovnosti aktivne, urcime pre nich bod fizo
441 % zlozky u optimalnych rieseni lokalnej Lagrangeovej dualnej ulohy rozdelime na smer us a konstantnu zlozku uc
442
         us = vu(r+1:end,1) ; % smer P\qs premennych u
443
         uc = vu(r+1:end,2) ; % konstantna zlozka P\qc premennych u
444
         lm = uc + fiz(i) \star us \ ; \ \% \ hodnota \ Lagrangeovych \ multiplikatorov \ aktivnych \ ohraniceni \ vo \ fiz(i)
         klesajuce = (us < - eps5) ; % ktore u s fi klesaju</pre>
445
446
         if (any(klesajuce)) % nejake u sa stane zapornym
447
         hned = ((lm < eps6) & klesajuce) ; \ ktore ohranicenie prestane byt aktivne hned; to je kvoli tomu, aby sa
448
                                              % predislo numerickym chybam sposobenym podielom velmi malych cisel
449
           if (any(hned))% nejake ohranicenie prestane byt aktivne pre sucasne fi
450
             fiz(i+1) = fiz(i) ; % ulozenie udajov z tejto iteracie, v tomto pripade to nemusi byt potrebne
451
             tetac(:,i) = teta(:,i) ;
452
            teta(:,i+1) = teta(:,i) ;
453
            vuc(rK,i) = vu(:,1)*fiz(i) + vu(:,2) ;
454
            K(hned) = [] ; % indexy ohraniceni, ktore su aktivne v dalsej iteracii
455
             continue % ideme na dalsiu iteraciu
456
           else % daktore nerovnosti budu opustene, ale nie hned
457
             kles = find(klesajuce) ;
458
             pod = - uc(kles)./us(kles) ; % pre ktore fi sa ktore u stava zapornym
459
             fizo = min(pod) ; % najmensie fi pre ktore sa nejake u stava zapornym
            opustia = (pod < fizo + eps2) ; % tieto ohranicenia vo fizo prestanu byt aktivne
460
461
            prec = kles(opustia) ; % ich spravne indexy pre K
462
           end
463
         else
464
           prec = [] ; % ziadne ohranicenie neprestane byt aktivne v dalsej iteracii
465
466
       end
     % teraz sa urcia smer a konstantna zlozka lokalne ekvivalentnej ulohy na viazany extrem aj celej Lag. dualnej ulohy
467
      if isempty(P) % nie je ziadna rovnost a nie je aktivna ziadna nerovnost - volne optima
468
469
         s = vol ; % smer primarnej ulohy
470
         c = sparse(n,1) ; % konstantna zlozka primarnej ulohy = nulovy vektor
471
         prec = [] ; % ktore ohranicenie prestane byt aktivne v dalsej iteracii
472
       else
473
         if isempty(K) \,\%\, su rovnosti a nie su aktivne ziadne nerovnosti
474
           prec = [] ; % ktore ohranicenie prestane byt aktivne v dalsej iteracii
475
           lmvu = [vu ; sparse(m,2)] ; % smer a konstantna zlozka optimalnych rieseni celej Lagrangeovej dualnej ulohy
476
         else % su rovnosti a su aktivne nejake nerovnosti
477
          lmvu = [vu(1:r,:) ; sparse([K ; K],[ones(length(K),1) ; 2*ones(length(K),1)],[us ; uc],m,2)] ; % smer a konstantna
478
               % zlozka optimalnych rieseni celej Lagrangeovej dualnej ulohy
479
         end
         pom = SGcele*lmvu ;
480
481
         vus(:,i) = lmvu(:,1) ; % smer celej L. dualnej ulohy
482
         vuc(:,i) = lmvu(:,2) ; % konstantna zlozka celej L. dualnej ulohy
483
         s = vol - (pom(:, 2)); % smer primarnej ulohy, teda (93)
484
         c = - (pom(:,1)) ; % konstantna zlozka primarnej ulohy, teda (92)
485
       end
```

486 end % koniec urcovania fizo a smerov a konstantnych zloziek optim lokalne ekv. ulohy na viaz extrem a celej L. dualnej ulohy

```
487
488 % urcenie bodu narazu na doteraz neaktivne ohranicenia
489 As = A*s ;
490 bminAc = b - A \cdot c;
     priblizujuce = find((As < - eps4) & (bminAc < - eps4)) ;% tieto ohranicenia sa v sucasnom smere s priblizuju
491
492
     if ((max(abs(s))<eps3) || isempty(priblizujuce))</pre>
493
     fizn = inf ; % v tomto smere nenastane naraz na ziadne ohranicenie
494 else
495
     naraz = As./bminAc ; % zisti sa na ktore ohranicenie kedy narazi
     fizn = min(naraz(priblizujuce)) ; % najmensie fi, pre ktore nastane naraz na ohranicenie
496
497 end
498
499 % urcenie, ci bude skor naraz alebo opustenie aktivnych nerovnosti
     if ((isempty(prec)) && (fizn == inf)) % nebude naraz ani opustenie
500
501
     koniec = true ; % koniec iterovania pre rastuce fi
502 elseif ((isempty(prec)) && (fizn ~= inf)) % bude naraz a nebude opustenie
503
     narazenie = true ;
504 elseif ((~isempty(prec)) && (fizn == inf)) % nebude naraz a bude opustenie
505
      narazenie = false ; % nenarazi a opusti
506 \, else % bude naraz aj opustenie \,
507
      if (fizn > fizo) % opustenie bude skor ako naraz
508
        narazenie = false ;
509
     else % naraz bude skor ako opustenie
510
      narazenie = true ;
511
     end
512 end
513
514 \, % ulozime udaje z tejto iteracie a urcime, ci je koniec
515 if koniec
516
     fiz(i+1) = maxx ;
     tetas(:,i) = s ;
517
518
     tetac(:,i) = c;
519
      teta(:,i+1) = c + s/maxx ; % MATLAB by mal zvladnut aj delenie nekonecnom
520 elseif % tu nastava naraz na neaktivne ohranicenie
521
      fiz(i+1) = fizn ;
522
      if (fiz(i+1) <= fiz(i))</pre>
523
       disp('chyba') ; % toto sa nema stat
524
      break
                      % ale netreba zavrhovat doterajsie udaje
525
     end
526
     if (fizn >= maxx)
527
      koniec = true ; % pre vacsie fi nechceme pocitat
528
        fiz(i+1) = maxx;
529
       end
530
      tetas(:,i) = s ;
531
     tetac(:,i) = c;
532
     teta(:,i+1) = c + s/fizn;
533
      K = find(bminAc - As/fizn <= eps1) ; % indexy ohraniceni, ktore su aktivne v dalsej iteracii
534 \, else % tu nastava opustenie nejakej momentalne aktivnej nerovnosti
535
      fiz(i+1) = fizo;
      if (fiz(i+1) <= fiz(i))</pre>
536
537
       disp('chyba') ; % toto sa nema stat
538
       break
                      % ale netreba nutne zavrhovat doterajsie udaje
539
     end
540
     if (fizo >= maxx)
541
      koniec = true ; % pre vacsie fi nechceme pocitat
542
        fiz(i+1) = minn;
543
      end
544
      tetas(:,i) = s ;
545
      tetac(:,i) = c;
     teta(:,i+1) = c + s/fizo ;
546
547 K(prec) = [] ; % indexy ohraniceni, ktore su aktivne v dalsej iteracii
548 end
549 end % koniec Algoritmu 1 pre klesajuce fi
```

```
551 fiz = fiz(1:i+1) ; % odstranenie nevyuziteho priestoru
552 tetac = tetac(:,1:i) ;
553 tetas = tetas(:,1:i) ;
554 teta = teta(:,1:i+1) ;
555 vus = vus(:,1:i) ;
556
     vuc = vuc(:,1:i) ;
557 \% mozne odstranenie nepotrebnych udajov pre tie body fiz, pre ktore niektore ohranicenie okamzite opusta aktivne ohranicenia
558 os = find(~(diff(fiz)));
559 if (~isempty(os))
560 fiz(os) = [] ;
561
     tetac(:,os) = [] ;
562
      tetas(:,os) = [] ;
563
      teta(:,os) = [] ;
564
       vus(:,os) = [] ;
565
      vuc(:,os) = [] ;
566 end
567 % odstranenie udajov bodu fi0, ak v nom nenastava zmena
568 jed = find( fiz == fi0 ) ;
569 \quad \text{if (norm(tetas(:,jed-1)-tetas(:,jed),2)} < 1e-9)
570
      fiz(jed) = [] ;
571
       tetas(:,jed) = [] ;
572
      tetac(:,jed) = [] ;
573 teta(:,jed) = [] ;
574 vus(:,jed) = [];
575 vuc(:,jed) = [] ;
576 end
577 % urcenie koeficientov lpha, eta, \gamma funkcie \widetilde{\lambda}(arphi) zo vztahu (114)
578 posled = length(fiz) - 1;
579 alfa = zeros(1,posled);
580 beta = zeros(1,posled);
581 Stetac = sigma*tetac ;
582 Stetas = sigma*tetas ;
583 for j=1:posled
584
      alfa(j) = (tetac(:,j) '*Stetac(:,j))/2 ;
585
      beta(j) = (tetas(:,j)'*Stetas(:,j))/2 ;
586 end
587 beta = beta + mi'*tetas ;
588 gama = mi'*tetac ;
589 % ulozenie udajov
590 save(ulozit,'fiz','tetas','tetac','alfa','beta','gama','teta')
591 % otestovanie
592 \quad q = 10 * rand(10, 1) ;
593 chyb = zeros(10,3);
594 opt = optimset('Algorithm', 'active-set') ;
595 for i=1:10
596
     ind = find(q(i)<fiz,1,'first') ;</pre>
597
     [xx,fval] = quadprog(sigma*q(i),mi,A,b,C,d,[],[],[],opt) ;
      chyb(i,1) = norm(tetac(:,ind-1) + tetas(:,ind-1)/q(i) - xx,2) ;
598
      chyb(i,2) = abs(alfa(ind-1)*q(i) + beta(ind-1)/q(i) + gama(ind-1) - fval);
599
       xx = quadprog(Pcele,-qscele*q(i)-qccele,[],[],[],[],[],[-inf(r,1);zeros(m,1)],[],[],opt) ;
600
601
      chyb(i,3) = norm(vuc(:,ind-1) + vus(:,ind-1)*q(i) - xx,2) ;
602 end
603 max(chyb)
```

```
1 % pocitanie PDR (200) alebo (46)

2 udaje = load('Omega.mat') ; % nacitanie dat z PKP vyriesenej Algoritmom 1

3 alfa = udaje.alfa ; % potrebujeme koeficienty \alpha, \beta, \gamma funkcie \lambda(\varphi)

4 beta = udaje.beta ;

5 gama = udaje.gama ;

6 fiz = udaje.fiz ; % a body \varphi_z zmien v K(\varphi)

7

8 epsilon = 0.09 ;
```

```
9 r = 0.01;
10~ N = 100 ; % N + 1 - pocet deliacich bodov x-ovej premennej
11~ M = 10000 ; % pocet casovych krokov
12
13 % Neukladaju sa nutne vsetky vypocitane casove vrstvy ani priestorove uzly. M a N by mali byt nasobok 100, aby sa dobre ulozili.
14 xx = min(100,N) ; % pocet ulozenych uzlov pre priestorovu premennu – 1
15~ tt = min(100,M) ; % pocet ulozenych uzlov pre casovu premennu — 1
16
17 xl = log(1/15);
18 xr = 3;
19 k = (xr - xl)/N;
20 x = xl:k:xr ; % delenie intervalu <xl,xr>
21 T = 10 ;
22 delta = T/M ; % velkost casoveho kroku
23
24 casrezy = zeros(N + 1,tt + 1); % toto sa uklada
25 z = 10;
26 casrezy(:,1) = z ; % pociatocna podmienka
27 cas = casrezy(:,1) ; % s tym sa pocita
28
29 rol = delta/k/k ;
30 \text{ ro2} = \text{delta/k};
31 ind = zeros(N + 1,1) ; % indexy intervalu konstantnosti K(fi), z ktoreho su alfa, beta, gama
32 pcc = 2 ; % pocitadlo pre pocet ulozenych casrezy — ov
33 Mt = M/tt ;
34
35 for q=2:M+1
     minn = min(cas) ; % urcenie indexov intervalov konstantnosti K(fi) pre fi na tejto casovej vrstve
36
37
     maxx = max(cas) ;
     minn = find( minn < fiz , 1, 'first') -1;
38
39
    maxx = find( maxx < fiz ,1,'first') ;</pre>
40
    for p=minn+1:maxx
41
       ind(( cas <= fiz(p) ) & ( cas > fiz(p - 1) )) = p - 1 ;
42
     end
43
      lambda = alfa(ind).*cas' + beta(ind)./cas' + gama(ind) ; % lambda (fi) na tejto casovej vrstve
44
      D = diff(lambda)/k;
     B = (epsilon * exp(-x)' + r) * cas + lambda' * (1 - cas);
45
     naddiag = sparse(2:N, 3:N + 1, - D(2:end), N + 1, N + 1);
46
    poddiag = sparse(2:N,1:N - 1,- D(1:end-1),N + 1,N + 1);
47
48
     diago = sparse(2:N,2:N,D(2:end) + D(1:end-1),N + 1,N + 1);
49
     AA = speye(N + 1) + rol*(naddiag + poddiag + diago) ; % tridiagonalna matica urcujuca system rovnic
50
     AA(1,1) = 1 - k; % toto
     AA(1,2) = -1;
51
                           % vyplyva z
     AA(N + 1, N) = -1; % podmienok (205)
52
     AA(N + 1,N + 1) = 1 ; % na okrajoch xl, xr
53
54
     b = (B(1:end-1) + B(2:end))/2;
55
     B = diff(b);
      cas = AA \setminus ([0; cas(2:N); 0] + [0; B; 0]*ro2);
56
57
      if ( mod(q,1000) == 0 ) % sledovanie vypoctu
58
       q
59
     end
60
     if ( M == tt )
61
       casrezy(:,q) = cas ; % ulozenie kazdej casovej vrstvy
62
    else
63
     if ( mod(q,Mt) == 0 ) % ulozenie kazdej niekolkej casovej vrstvy
64
       casrezy(:,pcc) = cas ;
65
        pcc = pcc + 1 ;
66
       end
67
     end
68 end
69
70 Nx = N/xx ;
71 if ( xx < N ) \% vymazanie tych x-ovych suradnic ktore nechceme ulozit
72
     c = casrezy(1:Nx:N+1,:) ;
```

```
73
    casrezy = c ;
74 end
75
76 t = 0:T/tt:T ;
77 X = xl:(xr-xl)/xx:xr ;
78
    casrezy = fliplr(casrezy) ; % otocenie na opacny cas, ak chceme PDR (46)
79
80 [t,X] = meshgrid(t,X);
81 surf(t,X,casrezy)
82 shading interp
83 xlabel('cas')
84 ylabel('x')
85 hold on
86 contour(t,X,casrezy,'Linewidth',2)
87 hold off
88
89 save('semiimpli.mat','casrezy','xl','xr','M','N','epsilon','r','T','z','xx','tt') % ulozenie udajov
```

1 Tento skript generuje nahodnu ulohu KP (228) alebo LP (223) a vyriesi ju. Najprv sa rozhodne, o ktory typ ulohy 2 % pojde a urci sa jedna z Alternativ A, B. Potom sa vymysli vhodna uloha PKP (219) - (220) a urobia sa vypocty matic 3 ako Pcele, sigma\Gcele' pred spustenim samotneho iteracneho cyklu. Ten je nasledne pocitany v skripte pkp. Priebezne 4 🔹 optimalne riesenie je v premennej tetal a optimalne riesenie z predchadzajucej iteracie v premennej teta2, aby sme mali 5 % aspon nejaky, mozno aj dobry vysledok, ked sa stane chyba. Neberie sa ziadny ohlad na iiedkost ulohy a ak sa vyskytne 6 % porusenie analogie Predpokladu 2.2, dalej vypocet neprebieha. Pri hladani pripustneho bodu nie je  $ilde{\mu}^T \widetilde{ heta} \geq -eps$  zahrnute 7~ % medzi ohranicenia explicitne, ale pre tetal(1) >= eps koncime. 8 9 kp = true ; % tu sa vygeneruje nahodna uloha KP 10 % kp = false ; % tu sa vygeneruje nahodna uloha LP 11 hladanie = false ; % Alternativa B, nehlada sa pripustny bod 12 % hladanie = true ; % Alternativa A, hlada sa pripustny bod 1314 n = 800 ; 15 m = 400 ; 16 r = 400;17 pomer = 0.5 ; 18 con = 2000 ; 19 rieds = 1 ; 20 rieda = 1 ; 21 riedc = 1; 22 [sigma A b mi x C d] = generkplp(n,m,r,pomer,con,rieds,rieda,riedc,kp) ; % vygenerovanie nahodnej ulohy 23 if kp 24hod = (x'\*sigma\*x)/2 + mi'\*x ; % hodnota minimalizovanej funkcie v optimalnom rieseni 25 else 26 hod = mi'\*x ; % hodnota minimalizovanej funkcie v optimalnom rieseni 27 end 2829 const = 100; 30 eps1 = const\*1e-8; 31 eps2 = const\*1e-10; 32 eps3 = const\*1e-10 ; 33 eps4 = const\*le-8;34 = const \* 1e - 11 : 35 eps6 = const\*1e-12 ; 36 eps7 = const\*1e-10 ; 37 eps8 = const\*1e-12 ;  $38 \text{ eps9} = \text{const} \cdot 1e - 10;$ 39 eps10 = const\*1e-10 ; 40 eps11 = const\*1e-8 ; 41 eps12 = const\*1e-10 ; 42 eps13 = const\*1e-8; 43 eps14 = const\*1e-3;

```
44 eps15 = const*1e-8;
```

```
45 eps16 = const*1e-11;
 46 eps17 = const*1e-9;
 47 rovnost = ~isempty(C) ;
 48
 49 if hladanie % ideme hladat pripustny bod
 50
      if rovnost
 51
        <code>teta1 = C\d</code> ; % <code>tento</code> bod splna C*teta1 = d, v praci je nazvany 	heta_p</code>
        kontrola = C*teta1 - d ; % skontrolujeme, ci mame naozaj bod splnajuci C*teta1 = d
 52
       if (any(isnan(kontrola)) || (norm(kontrola,2) > 1e-6))
 53
        disp('nepripustne kvoli rovnostiam') ;
 54
 55
         return
 56
        end
 57
       else
 58
        tetal = sparse(n,1) ; % = zeros(n,1), ked nie je rovnost, berieme za \theta_p nuly
 59
      end
 60
      minimum = min(b-A*tetal) ; % v praci je nazvane w
      <code>hladat = ( minimum < 0 ) ; %</code> ak mame pripustny bod, nejdeme ho <code>hladat</code>, inak ideme
 61
 62
 63
      if hladat % hladame pripustny bod pomocou ulohy (225)
 64
        tetal = [minimum; tetal]; % pociatocny bod \theta^0 pre ulohu (219) - (220)
 65
        Cup = [zeros(r, 1) C];
                                  % upravene udaje ulohy (225)
 66
        Aup = [ones(m, 1) A];
        mic = [-1; sparse(n, 1)];
 67
 68
      mis = - (tetal + mic) ;
 69
        volc = - mic ;
                                   % = -\Sigma^{-1}\mu^c, \Sigma=I konstantna zlozka volnych optim
                                  \delta = -\Sigma^{-1} \mu^c, \Sigma = I smer volnych optim
 70
        vols = - mis ;
 71
 72
         if rovnost % vytvorime udaje potrebne pre iterovanie
 73
         Gcele = [Cup ; Aup] ;
 74
          qscele = - [d ; b] - Gcele*mis ;
 75
        else
 76
         Gcele = Aup ;
 77
         qscele = -b - Gcele * mis;
 78
        end
 79
        SGcele = Gcele' ;
                             % = sigma\Gcele', sigma = I
 80
        Pcele = Gcele*Gcele' ;
        gccele = - Gcele*mic :
 81
 82
        Pcele = (Pcele + Pcele')/2 ; % kvoli zaokruhlovacim chybam
 83
 84 hladasa = true ; \% informacia pre cyklus v skripte pkp, hlada sa pripustny bod
 85 pkp ; % tu je samotne iterovanie pre ulohu (219) - (220) s udajmi, ktore sme pre nu vyrobili
 86
 87
         t1 = teta1(2:end) ; % potencionalny pripustny bod
 88
         89
        if nepripustne % ak je najdeny bod vytvoreny z tetal nepripustny, este skusime, ci sa veci nepokazili
 90
         t2 = teta2(2:end) ; % v poslednej iteracii a ci nie je pripustny bod vytvoreny z predchadzajuceho teta1, teda teta2
 91
         if (any( (b-A*t2) <-eps13 ) [] ( norm(d-C*t2,2) > eps13 )) nie je pripustny bod vytvoreny z teta2
 92
           disp('nepripustne') ;
 93
            return % nenasli sme pripustny bod
 94
          else
 95
            teta1 = t2 ; % nasli sme pripustny bod ako druhu az poslednu zlozku teta2
 96
          end
 97
      else
         teta1 = t1 ; % nasli sme pripustny bod ako druhu az poslednu zlozku teta1
 98
99
        end
100
      end
101 end % koniec hladania pripustneho bodu
102
103 Aup = A ; \% skript pre rozne ulohy (219) - (220) je spolocny, preto tu urcime potrebny udaj
104 % Teraz vytvorime udaje pre Alternativy B bez hladania pripustneho bodu a pre druhe fazy Alternativ A. Urobime pre ne aj
105 % vypocty, ktore potrebujeme pri iterovani.
106 if rovnost
     Gcele = [C ; A] ;
107
108 else
```

```
109
     Gcele = A ;
110 end
111 if kp % uloha KP
112
     if hladanie % Alternativa A pre ulohu KP
113
       mic = mi ;
114
        R = chol(sigma) ;
115
        pomm = R (R' [-mic Gcele']);
        volc = pomm(:,1) ;
116
     SGcele = pomm(:,2:end) ;
117
118
     mis = - (sigma*tetal + mic) ;
119
      vols = tetal - volc ;
      qscele = Gcele*vols ;
120
121
        qccele = Gcele*volc - [d ; b] ;
122
      else % Alternativa B pre ulohu KP
       R = chol(sigma) ;
123
124
      pomm = R (R' [-mi Gcele']);
125
        vol = pomm(:,1) ;
126
      SGcele = pomm(:,2:end) ;
127
       tetal = vol ;
128
        dc = d ;
129
        ds = C * vol - d ;
130
        bc = b ;
        bs = A \star vol - b + rand(m, 1); % rand(m, 1) je vektor s kladnymi zlozkami v praci nazvany z
131
132
       if rovnost
133
        qscele = - [ds ; bs] ;
134
          qccele = Gcele*vol - [dc ; bc] ;
135
        else
136
          qscele = - bs ;
137
          qccele = Gcele*vol — bc ;
138
        end
139
     end
140 else \ uloha LP
141
     if (~hladanie) % Alternativa B pre ulohu LP
      teta1 = -mi/norm(mi,2) ;
142
143
        bc = b ;
144
        bs = A+tetal — b + rand(m,1) ; % rand(m,1) je vektor s kladnymi zlozkami v praci nazvany z
145
        if rovnost
         dc = d ;
146
147
        ds = C \star tetal - d;
148
      end
149
      end
150
                               % tieto udaje maju Alternativy A, B pre LP spolocne
      mic = mi ;
151
      mis = - (tetal + mic) ;
      volc = - mic ;
152
      vols = - mis ;
153
154
     if hladanie % Alternativa A pre ulohu LP
155
      if rovnost
156
         qscele = - ([d ; b] + Gcele*mis) ;
157
       else
158
          qscele = - (b + Gcele*mis) ;
159
        end
     else % Alternativa B pre ulohu LP
160
161
       if rovnost
162
          qscele1 = - (Gcele*mis + [dc ; bc]);
163
           qscele2 = - ([ds ; bs]);
164
        else
165
           qscele1 = - (Gcele*mis + bc);
166
           qscele2 = - bs ;
167
        end
168
     end
169
      qccele = - (Gcele*mic) ;
170 SGcele = Gcele';
171 end
172 Pcele = Gcele*SGcele ;
```

```
173 Pcele = (Pcele + Pcele')/2 ; % kvoli zaokruhlovacim chybam
174
175~ hladasa = false ; % informacia pre cyklus v skripte pkp, nehlada sa pripustny bod
176 pkp ; % tu je samotne iterovanie pre ulohu (219) - (220) s udajmi, ktore sme pre nu vyrobili
177
178 if (all(isfinite(tetal))) % ak nie je uloha LP neohranicena, porovname funkcnu hodnotu v najdenom bode
179
     if kp
                           % s funkcnou hodnotou pre vygenerovane presne riesenie
        (teta1'*sigma*teta1)/2 + mi'*teta1 - hod
180
181 %
         norm(x — tetal) % pre ulohu KP s rydzokonvexnou sigma mozme porovnat aj toto, lebo riesenie je jedine
182
     else
183
      mi'*tetal — hod
184
      end
185
      min(b - A*teta1)
186
      norm(C*teta1 - d,2)
187 end
```

```
1  Tento skript obsahuje cyklus pre ulohu PKP (219) - (220). Je volany v predchadzajucom skripte, v ktorom su
 2 \ast urobene niektore pripravne vypocty a vyhodnotenie vysledkov. Podrobnejsi komentar je v skripte pre Algoritmus 1.
 3
 4 chil = 1 ; % tato hodnota parametra je vzdy v sucasnej iteracii a optimum je pre nu tetal
 \mathbf{5}
    chi2 = inf ; % tato hodnota parametra je vzdy v predchadzajucej iteracii a optimum je pre nu teta2
 6 teta2 = teta1 ; % ich ucelom je zachovat nejaky vysledok pre pripad, ak sa stane chyba
 7 koniec = false ; % koniec iterovania
 8 i = 0 ; % iteracny index
 9 [m nup] = size(Aup) ; % rozmer ulohy, lebo uloha (225) pre hladanie pripustneho riesenia ma o 1 premennu viac
10
11 if hladanie % obe fazy oboch Alternativ A maju nemennu mnoz. pripustnych ries.
12
     K = find( b - Aup*tetal <= eps1 ) ; % indexy aktivnych ohraniceni typu nerovnosti</pre>
13 \, else % obe Alternativy B maju meniacu sa mnozinu pripustnych rieseni
    K = find( bc + bs - Aup*tetal <= eps1 ) ; % indexy aktivnych ohraniceni typu nerovnosti
14
15 end
16
17 % 10^{10} while (~koniec) % cyklus pre klesajuce chi
18 i = 1 + i ;
19 rK = [(1:r)'; r + K]; \% indexy rovnosti a aktivnych nerovnosti
20 P = Pcele(rK,rK) ; % vytvorenie P
21 qc = qccele(rK) ; % vytvorenie qc
22 if (kp || hladanie) % Alternativy A a Alternativa B pre ulohu KP maju qs
23
    qs = qscele(rK) ; % vytvorenie qs
 24 \quad \texttt{else \$ Alternativa B pre ulohu LP ma zlozku q zavislu od chi aj od chi^2, q = qc + qs1*chi + qs2*chi^2 
25
     qs1 = qscele1(rK) ; % vytvorenie qs1, teda zlozky zavislej od chi
26
     qs2 = qscele2(rK) ; % vytvorenie qs2, teda zlozky zavislej od chi^2
27 end
28
29 if (~isempty(P)) % na riedkost nie je brany ohlad
30
    trv
31
     ch = chol(P) ;
32
      if (kp || hladanie) % Alternativy A a Alternativa B pre ulohu KP
33
        vu = ch (ch' [qs qc]);
34
       else % Alternativa B pre ulohu LP
35
        vu = ch (ch' [qs1 qs2 qc]);
36
       end
37
    catch err
38
      disp('zla Omega') ; % matica P nema plnu hodnost, analogia Predpokladu 2.2 nie je splnena
39
       return % pocitat napr. ulohu LP pomocou viacerych uloh LP v kazdej iteracii by mohlo byt zbytocne, hoci
40
     end % tie by na druhej strane mali v optime typicky iba 1 nerovnost aktivnu
41
    end
42
43 if ((~isempty(K)) && (kp || hladanie)) % Ak su nejake nerovnosti aktivne a pocitame cokolvek okrem Alternativy B pre ulohu LP,
    us = vu(r+1:end,1) ;
                                % urcime, ktore prestanu byt a aj bod chizo podobne ako v Algoritme 1.
44
45
    uc = vu(r+1:end,2) ;
46
    lm = uc + chi1*us ;
```

```
klesajuce = (( us > eps5 ) & ( uc < - eps5 ));
 47
 ^{48}
      if (any(klesajuce))
        hned = (( lm < eps6 ) & klesajuce) ; % ktore ohranicenie prestane byt aktivne hned
 49
 50
        if (any(hned)) % ak nejake ohranicenie prestane byt aktivne hned
 51
           teta2 = teta1 ;
 52
           K(hned) = [] ; % indexy ohraniceni, ktore su aktivne v dalsej iteracii
 53
           continue % ideme na dalsiu iteraciu
 54
         end
        kles = find(klesajuce) ;
 55
 56
       pod = - uc(kles)./us(kles) ;
        chizo = max(pod) ;
 57
 58
        opustia = ( pod > chizo - eps2 ) ;
 59
        prec = kles(opustia) ;
 60
       else
        prec = [] ; % ziadne ohranicenie neprestane byt aktivne
 61
 62
      end
 63 end
 64
 65 if ((~isempty(K)) && (~(kp || hladanie))) % Ak su nejake nerovnosti aktivne Alternativu B pre ulohu LP, urcime, ktore
     % prestanu byt a aj bod chizo. Budeme kvoli tomu riesit po zlozkach kvadraticke nerovnice uc + us1*chi + us2*chi^2 >= 0.
 66
 67
       uc = vu(r+1:end,3);
 68
      us1 = vu(r+1:end,1) ;
      us2 = vu(r+1:end,2) ;
 69
 70
      lm = uc + chil∗us1 + (chil^2)∗us2 ; % Hodnota Lagrangeovych multiplikatorov v chil, je nezaporna.
      klad = ( us2 > eps16 ) ; % urcime, ktore rovnice maju kvadraticky clen kladny
 71
 72
       zap = ( us2 < -eps16 ) ; % urcime, ktore rovnice maju kvadraticky clen zaporny
 73
       nul = ((~klad) & (~zap)) ; % urcime, ktore rovnice maju kvadraticky clen nulovy
 74
      % Teraz urcime pre kladny, zaporny a nulovy koeficient kvadratickych rovnic bod chizo zvlast a potom vyberieme ten najvacsi.
 75
       rast = ( us1 + (2*chi1)*us2 > eps16 ) ; % Podla derivacie urcime, ktore rovnice s klesajucim chi v chi1 klesaju.
 76
      klesajuce1 = (nul & (us1 > eps5) & ( uc < - eps5 )) ; % linearne rovnice pre nulovy kvadr. clen, ktorych u s chi klesa
 77
      klesajuce2 = (klad & rast) ; % kladny kvadraticky clen a u v chi1 klesa
 78
      klesajuce3 = (zap & rast) ; % zaporny kvadraticky clen a u v chi1 klesa
 79
       \label{eq:hned} \texttt{hned} = (( \texttt{lm} < \texttt{eps6} ) \texttt{\&} (\texttt{klesajuce1} \mid (\texttt{klesajuce2} \mid \texttt{klesajuce3}))) \texttt{;} \texttt{``ktore ohranicenie prestane byt aktivne hned}
 80
       if (any(hned)) % ak nejake ohranicenie prestane byt aktivne hned
 81
         teta2 = teta1;
 82
         K(hned) = [] ; % indexy ohraniceni, ktore su aktivne v dalsej iteracii
 83
         continue % pokracujeme na dalsiu iteraciu
 84
      end
 85
      if any(klesajuce1) % urcime chizo pre nulovy kvadraticky clen rovnako ako pre ostatne ulohy PKP
 86
       kles1 = find(klesajuce1) ;
       pod = - uc(kles1)./us1(kles1) :
 87
 88
         chizo1 = max(pod) ;
 89
       else % ak sa pre rovnice s nulovym kvadratickym clenom ziadne u nestane zapornym,
 90
        chizo1 = --inf ; % chizo1 dame co najmensie, aby prehralo v kazdom z neskorsich porovnani
 91
       end
 92
      chizo2 = -inf;
       disk = us1.^2 - 4.*uc.*us2 ; % diskriminant pre kvadraticke rovnice
 93
 94
       if any(klesajuce2) % urcime chizo pre rovnice s kladnym kvadratickym clenom, ktore s klesajucim chi klesaju
 95
         kles = (klesajuce2 & (disk >= 0)) ; % iba rovnice s nezapornym diskriminantom mozu dosiahnut nulu
 96
         if any(kles)
 97
           pod = - ((us1(kles)-sqrt(disk(kles))) ./ us2(kles))/2 ; % pre ktore chi sa ktore u stava zapornym
           chizo2 = max(pod(pod>0)) ; % najvacsie kladne chi, pre ktore sa nejake u stava zapornym
 98
 99
         end
100
      end
101
       if isempty(chizo2) % ak je najvacsie chi, pre ktore sa nejake u stava zapornym zaporne,
102
        chizo2 = --inf ; % chizo2 dame co najmensie, aby prehralo v kazdom z neskorsich porovnani
103
       end
       chizo3 = -inf;
104
105
       if any(zap) % urcime chizo pre rovnice so zapornym kvadratickym clenom
          pod = - ((us1(zap)-sqrt(disk(zap))) ./ us2(zap))/2 ; % pre ktore chi sa ktore u stava zapornym
106
107
           chizo3 = max(pod(pod>0)); % najvacsie kladne chi, pre ktore sa nejake u stava zapornym
108
       end
109
       if isempty(chizo3) % ak je najvacsie chi, pre ktore sa nejake u stava zapornym zaporne,
```

```
110 chizo3 = -inf ; % chizo3 dame co najmensie, aby prehralo v kazdom z neskorsich porovnani
```

```
111
      end
112
      if ( (chizo2 <= chizo1) && (chizo3 <= chizo1) && ( chizo1 == -inf )) % teraz porovname vypocitane chizo
113
        chizo = chizo1 ; % zoberieme najvacsie alebo —inf v poslednej vetve
114
      elseif ( (chizo3 <= chizo2) && (chizo1 <= chizo2))
115
        chizo = chizo2 ;
116
      else
117
        chizo = chizo3 ;
     end
118
119
      if ( chizo == -inf ) % ak sa ziadne u nestane zapornym pre nezaporne chi
120
       prec = [] ;
121
      else % nejake u sa stane zapornym pre nezaporne chi
122
        rast = ( us1 + (2*chizo)*us2 > eps17 ) ; % urcime, ktore nerovnosti v chizo opustaju aktivne podobne
123
        opustia = (((chizo^2)*us2 + chizo*us1 + uc < eps1) & (nul | ((zap | klad) & rast))) ; % ako urcujeme
124
        prec = find(opustia) ; % naraz na neaktivne ohranicenia
125
      end
126 end
127 % teraz urcime smer a konstantnu zlozku lokalne ekvivalentnej ulohy na viazany extrem
128 if isempty(P) % G je prazdne <\Longrightarrow nie je ziadna rovnost a ziadna nerovnost nie je aktivna
129
      if (hladasa || ((~kp) && hladanie)) % prva faza Altetnativ A a druha faza Alternativy A pre ulohu LP
130
        s = volc ;
131
         c = vols ;
132
      elseif (hladanie && kp) % druha faza Alternativy A pre ulohu KP
        s = vols ;
133
134
        c = volc ;
      elseif ((~hladanie) && kp) % Alternativa B pre ulohu KP
135
136
        s = sparse(nup,1) ; % smer = nulovy vektor
137
        c = vol ; % konstantna zlozka = volne optimum
138
       else % Alternativa B pre ulohu LP
139
        s1 = volc ;
140
        c = vols ;
141
       s2 = sparse(n,1) ; % = nulovy vektor
142
      end
143
      prec = [] ; % ktore ohranicenie prestane byt aktivne
144 else % G nie je prazdne <=> bud je nejaka rovnost alebo je aktivna nejaka nerovnost
145
      if (hladanie || kp) % Vsetko okrem Alternativy B pre LP. Lagrangeove multiplikatory maju dve zlozky -
146
         if isempty(K) % konstantnu a 1 smer.
          lmvu = [vu ; sparse(m,2)] ;
147
          prec = [] ;
148
149
       else
150
          lmvu = [vu(1:r,:) ; sparse([K ; K],[ones(length(K),1) ; 2*ones(length(K),1)],[us ; uc],m,2)] ;
151
         end
152
       else % Alternativa B pre ulohu LP. Lagrangeove multiplikatory maju tri zlozky - konstantnu a 2 smery.
153
         if isempty(K)
154
          lmvu = [vu ; sparse(m, 3)] ;
155
          prec = [] ;
156
        else
157
         lmvu = [vu(1:r,:) ; sparse([K ; K ; K],[ones(length(K),1) ; 2*ones(length(K),1) ; 3*ones(length(K),1)],[us1 ; us2 ; uc],m,3)] ;
158
         end
159
       end
160
       pom = SGcele*lmvu ;
161
       if (hladasa || ((~kp) && hladanie)) % prva faza Altetnativ A a druha faza Alternativy A pre ulohu LP
162
        s = volc - (pom(:,2)) ;
163
        c = vols - (pom(:, 1));
      elseif (hladanie && kp) % druha faza Alternativy A pre ulohu KP
164
165
        s = vols - (pom(:, 1));
166
        c = volc - (pom(:, 2));
167
       elseif ((~hladanie) && kp) % Alternativa B pre ulohu KP
168
         s = - (pom(:,1)) ;
         c = vol - (pom(:, 2));
169
170
      else % Alternativa B pre ulohu LP
171
        s1 = volc - (pom(:,3)) ; % teta = c + s1/chi + s2*chi
172
       s2 = - (pom(:,2));
173
        c = vols - (pom(:,1)) ;
174
       end
```

```
175 end
176 % teraz urcime chizn
178
      if ((~kp) || hladanie) % Alternativy A
179
        As = Aup*s ;
180
         bminAc = b - Aup*c ;
181
         if (hladasa || (~kp)) % prva faza Alternativ A a druha faza Alternativy A pre ulohu LP
          priblizujuce = find(( As > eps4 ) & ( bminAc > eps4 )) ;
182
183
          if (( max(abs(s)) < eps3 ) || isempty(priblizujuce))</pre>
184
            chizn = inf ;
185
          else
186
            naraz = As./bminAc ;
187
            chizn = max(naraz(priblizujuce)) ;
188
           end
189
         else % druha faza Alternativy A pre ulohu KP
190
          priblizujuce = find(( As < -eps4 ) & ( bminAc < -eps4 )) ;</pre>
191
          if (( max(abs(s)) < eps3 ) || isempty(priblizujuce))</pre>
192
            chizn = inf ;
193
          else
194
            naraz = bminAc./As ;
195
            chizn = max(naraz(priblizujuce)) ;
196
          end
197
        end
198
      else % Alternativa B pre ulohu KP
199
       bcminAc = bc - A*c;
200
        Asminbs = A \star s - bs;
201
        priblizujuce = find(( Asminbs < -eps4 ) & ( bcminAc < -eps4 )) ;</pre>
202
        if isempty (priblizujuce)
203
          chizn = inf ;
204
        else
205
         naraz = bcminAc./Asminbs ;
206
         chizn = max(naraz(priblizujuce)) ;
207
        end
208
      end
209 else % Alternativa B pre ulohu LP
210
     % Po zlozkach riesime rovnice c + s1/chi + s2*chi = 0. Upravime na s2*chi^2 + c*chi + s1 = 0 a riesime podobnym sposobom
211 % ako pre urcenie bodu chizo.
212
     bcminAc = bc - A*c ;
     minAs1 = - (A*s1);
213
214
     bsminAs2 = bs - A*s2;
      klad = ( \tt bsminAs2 > eps16 ) ; % rovnice s kladnym kvadratickym clenom
215
216
       zap = ( bsminAs2 < -eps16 ) ; % rovnice so zapornym kvadratickym clenom</pre>
       nul = ((~klad) & (~zap)) ; % rovnice s nulovym kvadratickym clenom
217
218
       rast = ( bcminAc + (2*chil)*bsminAs2 > 0 ) ; % tieto kvadraticke rovnice v chil s klesajucim chi klesaju
219
      pribliz1 = (nul & (bcminAc > eps5) & ( minAs1 < - eps5 )) ; % toto su linearne rovnice, ktore s chi klesaju
220
      pribliz2 = (klad & rast) ; % rovnice s kladnym kvadratickym clenom, ktore s klesajucim chi klesaju
221
      if any(pribliz1) % urcime chizn rovnic s nulovym kvadratickym clenom
       prib = find(pribliz1) ;
222
223
        naraz = - minAs1(prib)./bcminAc(prib);
224
        chizn1 = max(naraz) ;
225
      else % ak sa ziadna z tychto rovnic nestane nulou,
226
        chizn1 = -inf ; % dame chizn1 co najmensie, aby prehralo vsetky neskorsie porovnania
227
      end
      chizn2 = -inf;
228
229
       disk = bcminAc.^2 - 4.*minAs1.*bsminAs2 ; % diskriminant pre kvadratcike rovnice
230
       if any (pribliz2) % urcime chizn rovnic s kladnym kvadratickym clenom
231
       prib = (pribliz2 & ( disk >= 0)) ; % iba rovnice s nezapornym diskriminantom mozu dosiahnut nulu
232
         if any (prib)
233
          naraz = - ((bcminAc(prib)-sqrt(disk(prib))) ./ bsminAs2(prib))/2;
234
          chizn2 = max(naraz(naraz>0)) ;
235
        end
236
       end
237
      if isempty(chizn2) % ak sa ziadna z tychto rovnic nestane nulou,
238
        chizn2 = --inf ; % dame chizn2 co najmensie, aby prehralo vsetky neskorsie porovnania
```

```
239
      end
240
      chizn3 = -inf ;
      if any(zap) % urcime chizn rovnic so zapornym kvadratickym clenom
241
242
       naraz = - ((bcminAc(zap)-sqrt(disk(zap))) ./ bsminAs2(zap))/2 ;
243
        chizn3 = max(naraz(naraz>0)) ;
244
       end
245
      if isempty(chizn3) % ak sa ziadna z tychto rovnic nestane nulou,
246
       chizn3 = --inf ; % dame chizn3 co najmescie, aby prehralo vsetky neskorsie porovnania
247
     end
     if ( (chizn2 <= chizn1) && (chizn3 <= chizn1)) % porovname vypocitane chizn a urcime najvacsie alebo —inf
248
249
       chizn = chizn1 ;
250
      elseif ( (chizn1 <= chizn2) && (chizn3 <= chizn2))</pre>
251
        chizn = chizn2 ;
252
       else
253
      chizn = chizn3 ;
     end
254
255 end
256 % urcime, ci bude skor naraz alebo opustenie
257 chi2 = chi1 ; % informacie o stave tejto iteracie do dalsej iteracie
258 if ((isempty(prec)) && (~isfinite(chizn))) % nebude naraz ani opustenie
259
      koniec = true ;
260
      narazenie = false ;
261 elseif ((isempty(prec)) && (isfinite(chizn))) % bude naraz a nebude opustenie
262
     narazenie = true ;
263 chil = chizn ;
264 elseif ((~isempty(prec)) && (~isfinite(chizn))) % nebude naraz a bude opustenie
265
      narazenie = false ;
266
      chil = chizo ;
267 \, else % bude naraz aj opustenie
268
     if (chizn < chizo) % opustenie bude skor ako naraz
269
       narazenie = false ;
270
        chil = chizo ;
271
     else % naraz bude skor ako opustenie
       narazenie = true ;
272
273
        chil = chizn ;
274
      end
275 end
276
277 if ( chil < eps15 ) % pre velmi male hodnoty chi sa moze vyskytnut numericka nestabilita veduca k chybe
278 koniec = true ;
279
      narazenie = false ;
280 end
281
282 \, % urcime, ci je koniec alebo udaje do dalsej iteracie
283 if koniec
284
     if hladasa % prva faza Altervativ A
285
       if ( s\left(1\right)>eps12 ) % prva zlozka optima sa stane inf
286
         % disp('neohranicene pri hladani pripustneho riesenia') ;
287
          tetal = c + s*(10 - c(1)/s(1)) ;  zoberieme bod s nulovou prvou zlozkou + korekcia o 10 vyrobi
288
        else
                                          % bod s kladnou prvou zlozkou
289
          teta1 = c ; % mozme zobrat sucasny bod, lebo prva zlozka sa nezvacsuje
290
        end
291
      else % vsetko okrem prvej fazy Altervativy A
       if kp % druha faza Altervativy A pre ulohu KP a Altervativa B pre ulohu KP
292
293
          teta1 = c;
294
        else % druha faza Altervativy A pre ulohu LP a Altervativa B pre ulohu LP
295
          if hladanie % druha faza Altervativy A pre ulohu LP
296
            nulove = ( abs(s) < eps7 ) ; % urcenie ci sa optimum meni
297
          else % Altervativa B pre ulohu LP
298
           nulove = ( abs(s1) < eps7 ) ; % urcenie ci sa optimum meni
299
          end
300
         if (~any(nulove)) % tu sa optimum meni
301
           disp('neohranicene') ;
302
           po = zeros(nup,1) ;
```

```
303
            po(nulove) = (c(nulove)) ;
304
            if hladanie % druha faza Altervativy A pre ulohu LP
305
             s(nulove) = 0 ;
306
              po(~nulove) = sign(s(~nulove))*inf ;
307
            else % Altervativa B pre ulohu LP
308
              s1(nulove) = 0 ;
309
              po(~nulove) = sign(s1(~nulove))*inf ;
310
            end
311
            tetal = po ; % jedno z neohranicenych optimalnych rieseni s aspon 1 nekonecnou zlozkou
          else % tu sa optimum nemeni
312
313
           teta1 = c;
314
           end
315
        end
316
      end
317 elseif narazenie
318
      if (chi1 >= chi2)
319
       if hladasa
320
          disp('chyba pri hladani pripustneho riesenia') ; % to sa nema stat
321
       else
322
          disp('chyba') ; % to sa nema stat
323
        end
324
        break
     end
325
326
      teta2 = teta1 ; % informacie o stave tejto iteracie do dalsej iteracie
327
     if (hladasa || ((~kp) && hladanie)) % prva faza Alternativ A alebo druha faza Alternativy A pre ulohu LP
328
       teta1 = c + s/chi1;
329
        K = find(bminAc - As/chi1 <= eps1) ;</pre>
       elseif ((~hladasa) && kp) % druha faza Alternativy A pre ulohu KP alebo Alternativa B pre ulohu KP
330
331
        teta1 = c + s*chi1;
332
        if hladanie % druha faza Alternativy A pre ulohu KP
333
          K = find(bminAc - As*chil <= eps1) ;</pre>
       else % Alternativa B pre ulohu KP
334
335
         K = find(bcminAc - Asminbs*chil <= eps1);</pre>
336
        end
337
      else % Alternativa B pre ulohu LP
338
        teta1 = c + s1/chi1 + s2*chi1;
        K = find(bcminAc + minAs1/chi1 + bsminAs2*chi1 <= eps1);</pre>
339
340
     end
341
     if hladasa
       koniec = ( teta1(1) >= eps14 ) ; % toto je nahrada za absenciu explicitneho ohranicenia {	ilde \mu}^T {	ilde 	heta} \geq -eps pre ulohu (225)
342
343
      end
344 else
      if (chi1 >= chi2)
345
346
        if hladasa
347
         disp('chyba pri hladani pripustneho riesenia') ; % to sa nema stat
348
        else
349
         disp('chyba') ; % to sa nema stat
350
        end
351
        break
352
       end
353
       teta2 = teta1 ; % informacie o stave tejto iteracie do dalsej iteracie
      if (hladasa || ((~kp) && hladanie)) % prva faza Alternativ A alebo druha faza Alternativy A pre ulohu LP
354
355
        teta1 = c + s/chi1;
      elseif ((~hladasa) && kp) % druha faza Alternativy A pre ulohu KP alebo Alternativa B pre ulohu KP
356
357
       tetal = c + s*chil;
      else % Alternativa B pre ulohu LP
358
359
        teta1 = c + s1/chi1 + s2*chi1;
360
       end
      K(prec) = [];
361
362
      if hladasa
       koniec = ( tetal(1) >= eps14 ) ; % toto je nahrada za absenciu explicitneho ohranicenia \widetilde{\mu}^T\widetilde{	heta}\geq -eps pre ulohu (225)
363
364
      end
365 end
366 end % koniec cyklu pre klesajuce chi
```