

### ČESKÉ VYSOKÉ UČENÍ TECHNICKÉ V PRAZE

Fakulta stavební Katedra mechaniky

## Wangovo dláždění v numerické analýze kompozitů

## Wang tiling in numerical analysis of composites

Diplomová práce

Studijní program: Stavební inženýrství Studijní obor: Konstrukce pozemních staveb

Vedoucí práce: Ing. Anna Kučerová, Ph.D.

Bc. Lukáš Zrůbek

Zde je prostor pro zadání.

# Čestné prohlášení

Prohlašuji, že jsem tuto diplomovou práci vypracoval samostatně pouze za odborného vedení vedoucí mé diplomové práce Ing. Anny Kučerové, Ph.D.

Dále prohlašuji, že veškeré podklady, ze kterých jsem čerpal, jsou uvedeny v seznamu použité literatury.

Datum:

Podpis:

Rád bych velice poděkoval Ing. Anně Kučerové, Ph.D. za ochotu, podporu a trpělivost a za její cenné připomínky a rady při vedení této diplomové práce.

Také moc děkuji Ing. Janu Novákovi, Ph.D. a doc. Ing. Vítu Šmilauereovi, Ph.D. za konzultace a cenné rady.

Rád bych poděkoval i rodině a přítelkyni za podporu, trpělivost a pochopení.

Tato práce byla podpořena projekty číslo P105/11/P370 a P105/10/1682, udělenými Grantovou agenturou České republiky.

Děkuji

## Abstrakt

V dnešní době je pro plné využití potenciálu materiálů nutné detailně pochopit charakteristické fyzikální procesy odehrávající se na úrovni mikrostruktury daného materiálu. Ovšem vyhodnocení mikromechanických polí složitých heterogenních mikrostruktur v měřítku makro domény je výpočetně velmi náročný úkol. Jednou z metod, která umožňuje zjednodušení tohoto úkolu, a o které pojednává tato práce, je metoda Wangova dláždění.

Wangovo dláždění využívá princip čtyř-stranných čtvercových dominových hracích kamenů - dlaždic. Spojování těchto dlaždic je povoleno na základě shodné morfologie hran, ovšem dlaždice není možno nijak rotovat nebo zrcadlit. Skupina dlaždic tvoří množinu, která reprezentuje komprimovanou mikrostrukturu. Mikromechanická pole jsou vypočtena na dlaždicích množiny a následně použita pro rekonstrukci mikromechanických polí. Ale protože mechanické veličiny, jako jsou napětí, deformace nebo posuny, jsou nelokální, vznikají v rekonstruovaných mikromechanických polích nespojitosti. Proto jsme do výpočtu mikromechanických polí zahrnuli i sousední dlaždice a vytvořili tak rozšířené množiny dlaždic.

Každou dlaždici standardní množiny dlaždic rozšíříme o všechny přípustné kombinace zahrnutých sousedních dlaždic. Mikromechanická pole vyhodnotíme na těchto dlaždicích se zahrnutými sousedními dlaždicemi. Ze získaných mikromechanických polí jsou odříznuty výsledky pro okolní dlaždice a jsou ponechány pouze mikromechanická pole středových dlaždic, tak zvané dlaždice rozšířené Wangovy množiny. Pro rekonstrukci mikromechanických polí částí nebo celých 2D rovin, jsou využity právě tyto výsledky. Takto zrekonstruovaná mikromechanická pole vykazují menší nespojitosti a průměrné chyby než pole zrekonstruovaná z výsledků spočtených na dlaždicích standardní množiny.

## Abstract

Nowadays, to fully exploit the potential of materials, it is necessary to understand in detail to characteristic physical processes taking place at the level of the material microstructure. However, the evaluation of micromechanical fields of complex heterogeneous microstructures in macro-scale domain is a tremendous task. One of the methods, which allows simplification of this task is the method of Wang tiling.

Wang tiling uses a concept of four-sided square dominoes – tiles. The connection of adjacent Wang tiles is allowed through a morphology assigned to congruent edges, but the tiles are not allowed to rotate. Tiles are gathered in set, which represent the compressed microstructure. Micromechanical fields are evaluated on each tile of set and then used to reconstruct micromechanical field of original domain. But because of non-local character of mechanical quantities as stresses, strains or displacements, the reconstructed micromechanical fields contain discontinuities. That is why we add nearest adjacent tiles to evaluating micromechanical fields and created so called extended Wang tiles.

We extend each tile from standard set of tiles sets by every admissible combinations of included adjacent tiles and evaluate micromechanical fields on this combinations. Acquired micromechanical fields are cut off by eight extending tiles and only the results for center tiles of extended tiles are stored. These are called tiles of extended Wang tile set and can be further used for reconstruction of micromechanical field of original domain, which contains less discontinuities and the error is smaller than in micromechanical fields reconstructed from results obtained on tiles from standard set.

# Klíčová slova

Wangovo dláždění, dlaždice, mikrostruktury, rozšířené množiny Wangových dlaždic, Fastest Fourier Transform in the West, programovací jazyk C/C++

# Keywords

Wang tilings, tiles, microstructures, extended sets of Wang tiles, Fastest Fourier Transform in the West, programming language C/C++

# Obsah

1	Úvo	od	14					
<b>2</b>	Mo	delování heterogenních materiálů	16					
3	Wa	ngovo dláždění	17					
	3.1	Dlaždice	18					
	3.2	Wangova množina dlaždic	18					
	3.3	Dláždění	19					
	3.4	Standardní množiny Wangových dlaždic	20					
		3.4.1 Generování dlaždic	21					
		3.4.2 Využití	22					
	3.5	Rozšířené množiny Wangových dlaždic	22					
		3.5.1 Rozšiřování o více vrstev	24					
4	Výŗ	oočty	26					
<b>5</b>	Pro	gram pro výpočet	29					
	5.1	Proměnné	31					
	5.2	Funkce programu	33					
		5.2.1 Varianta 1	33					
		5.2.2 Varianta 2	34					
		5.2.3 Knihovna FFTW	34					
	5.3	Databáze	36					
	5.4	Budoucnost a další vhodné úpravy	37					
6	Výs	ledky	38					
7	Záv	ěr	44					
$\mathbf{A}$	A Kód programu v jazyce C/C++ 47							
в	Obr	rázky	67					

С	Seznam použitého softwaru	77
D	Obsah přiloženého CD	78

# Seznam tabulek

3.1	Počty dlaždic v minimálních Wangových množinách v závislosti na počtu	
	hranových informací (viz rovnice 3.1 a 3.2)	20
3.2	Počty možností výběru dlaždic na jednotlivé pozice a počty možných	
	kombinací pro minimální Wangovy množiny při rozšíření na $3\times 3$ dlaždice.	24
3.3	Počty možných kombinací pro minimální Wangovy množiny při zvětšujícím	
	se rozšíření zahrnutých dlaždic.	25
4.1	Hodnoty Youngova modulu pružnosti a Poissonova čísla pro jednotlivé	
	fáze	26
4.2	Zatěžovací stavy.	27
6.1	Validní mapa dláždění použitá pro rekonstrukce mikrostruktur	40

# Seznam obrázků

3.1	Příklad Wangových dlaždic [19]	17
3.2	Příklad mozaiky vytvořené pomocí Wangových dlaždic [19]	17
3.3	(a) Základní směry návaznosti dlaždic, (b) vedlejší směry návaznosti	
	dlaždic	18
3.4	(a) Minimální množina Wangových dlaždi c $\rm W8/2\text{-}2$ složená z 8 dlaždic,	
	(b) příklad neperiodického dláždění s vyznačenými severo-západními	
	vazbami na hranách [15]	19
3.5	Mikrofotografie příčného řezu uhlíkovými vlákny spojených polymerem [20].	20
3.6	(a) Příklad dvoufázové mikrostruktury, (b) graf závislosti dvoubodové	
	pravděpodobnosti $S^2$ na vzdálenosti bodů	21
3.7	Mapa dláždění s vyznačeným rozšířením na 3 $\times$ 3 dlaždice	23
3.8	(a) Dlaždice s rozšířením na 3×3, (b) mikrostruktura 3×3, (c) vypočtená	
	mikromechanická pole, (d) šedě označené výsledky k odříznutí, (e) výsledná	
	dlaždice rozšířené množiny Wangových dlaždic.	23
3.9	Mapa dláždění s vyznačeným rozšířením na 5 × 5 dlaždic	25
5.1	Diagram průběhu programu	30
5.2	Příklad vstupního souboru pro variantu 1	32
5.3	Příklad vstupního souboru pro variantu 2	32
5.4	Použité funkce pokročilého prostřední knihovny FFTW	35
5.5	Funkce knihovny FFTW pro alokaci paměti.	36
5.6	Funkce knihovny FFTW pro dealokaci paměti	36
6.1	Označení a jednotlivé dlaž dice všech množin použitých k výpočtům	38
6.2	Graf závislosti chyby na geometri i $f^{S}$ (rovnice 3.6) na počtu disků $n^{d}$	
	obsažených v množině	39
6.3	(a) Zrekonstru ovaná mikrostruktura množinou W8/2-2-010, (b) zrekon-	
	struovaná mikrostruktura množinou W8/2-2-125	39
6.4	Směry.	40

6.5 Napětí $\sigma_y$ pro množ směru $y$ , (a) mikron	inu W8/2-2-010 zatížené jednotkovou deformací ve nechanické pole vypočtené v celku, (b) mikrome-	
chanické pole zreko	nstruované pomocí rozšířené množiny Wangových	
dlaždic. (c) odečtená	a mikromechanická pole $a - b$	1
6.6 Napětí $\sigma_u$ pro množ	inu W8/2-2-114 zatížené jednotkovou deformací ve	
směru $u$ . (a) mikror	nechanické pole vypočtené v celku. (b) mikrome-	
chanické pole zreko	nstruované pomocí rozšířené množiny Wangových	
dlaždic, (c) odečtená	a mikromechanická pole $a - b$	1
6.7 Graf závislosti průmě	ěrné chyby $f^{\sum}$ na počtu disků $n^d$ obsažených v množině.	42
6.8 Graf průměrných ch	$vb. \ldots 4$	3
1 0	,	
B.1 Zrekonstruované mik		
2-027, (d) W8/2-2-0	38, (e) W8/2-2-052, (f) W8/2-2-067, (g) W8/2-2-	
084, (h) W8/2-2-104	$(j) W8/2-2-125 \dots 6'$	7
B.2 Množina W8/2-2-01	), složka napětí $\sigma_y$	3
B.3 Množina W8/2-2-01	), složka napětí $\sigma_z$	3
B.4 Množina W8/2-2-01	), složka napětí $\tau_{yz}$	3
B.5 Množina W8/2-2-01	7, složka napětí $\sigma_y$	9
B.6 Množina W8/2-2-01	7, složka napětí $\sigma_z$	9
B.7 Množina W8/2-2-01	7, složka napětí $\tau_{yz}$	9
B.8 Množina W8/2-2-02	7, složka napětí $\sigma_y$	)
B.9 Množina W8/2-2-02	7, složka napětí $\sigma_z$	)
B.10 Množina W8/2-2-02	7, složka napětí $\tau_{yz}$	)
B.11 Množina W8/2-2-03	3, složka napětí $\sigma_y$	1
B.12 Množina W8/2-2-03	S, složka napeti $\sigma_z$	1
B.13 Mnozina W8/2-2-03	S, složka napeti $ au_{yz}$	1
B.14 Mnozina W8/2-2-05	2, složka napeti $\sigma_y$	2
B.15 Mnozina $W8/2-2-052$	2, složka napeti $\sigma_z$	2
B.10 Mnozina W8/2-2-05.	2, složka napetl $\tau_{yz}$	2
D.17 MIIOZIIIA $W 8/2-2-00$	$i$ , složka napeti $o_y$	ວ າ
D.10 Množina $W0/2-2-00$	$7$ , složka napeti $\sigma_z$	ວ າ
D.19 MIIOZIIIA $W8/2-2-00$	$i$ , složka napeti $i_{yz}$	э 4
D.20 MIIOZIIIA $W 0/2-2-00^{\circ}$	4. složka napeti $\sigma_y$	± 1
B 22 Množina $W8/2 - 2.08$	$\begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	± 1
$B_{22}$ Množina $W8/2.2.10$	$\begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	± 5
B 24 Množina W8/2 2 10	$\frac{1}{2}$ složka napětí $\sigma$ $7$	5
B 25 Množina W8/2-2 10	1. složka napětí $\tau$ 7'	5
B 26 Množina W8/2 2 10	$f_{yz} = \frac{1}{y_z} + \frac{1}{y_$	, 6
$12.20$ minozina $\sqrt{0}/2^{-2-12}$	y, storad induction $y$ ,	5

B.27	Množina	W8/2-2-125,	složka	napětí	$\sigma_z$		 		 •	•			•		76
B.28	Množina	W8/2-2-125,	složka	napětí	$ au_{yz}$		 	•	 •	•				•	76

# Kapitola 1 Úvod

V dnešní stále se zrychlující době je kladen velký důraz na vývoj nových technologií, rozvoj technologií stávajících a výzkum. Také jsou kladeny stále větší nároky a požadavky na koncové produkty. Trend stupňujících se požadavků je nejvíce způsoben trhem a konkurenčním prostředím, kde je nutné pro uplatnění se, nabízet nové, lepší a levnější produkty či služby. Bohužel požadavky mohou být, a velmi často i jsou, protichůdné a ne vždy je možné nabídnout produkt kvalitnější a s nižšími náklady. Nicméně pro alespoň částečné splnění těchto požadavků je nutné získávat lepší znalosti o chování materiálů a využít tak jejich vlastnosti na maximum. Jako konkrétní příklad z oboru stavebnictví je možné uvést materiál beton. Základními složkami betonu jsou voda, plnivo, pojivo a další dnes již nenahraditelné složky pro zlepšení konkrétních vlastností, jak čerstvé betonové směsi tak zatvrdlého betonu. Z počtu vyjmenovaných složek lze odvodit, že beton je materiálem heterogenním. Ovšem pokud pracujeme s betonem při statických výpočtech standardních "makro" konstrukcí, považujeme ho za homogenní materiál s jednotnými fyzikálními i mechanickými vlastnostmi v každém bodě. Tento předpoklad sebou přináší výhody jako je především zjednodušení výpočtů, ale i určité nevýhody ve formě vnášení nepřesností do výpočtu. Tyto nepřesnosti však hrají rozhodující úlohu při modelování komplexních konstrukcí, jejichž kolaps představuje nadstandardní riziko obecného ohrožení, obrovských finančních nebo kulturních ztrát. Jedná se zejména o modelování vodních nádrží, tunelů, jaderných elektráren, mostů a významných historických budov. Lze tedy namítnout proč v dnešní době počítačů nepoužíváme k výpočtům přesné makro nebo mikro struktury a přesné vlastnosti jednotlivých složek. Bohužel i s velkým výpočetním výkonem dnešních počítačů by byly takové výpočty časově velmi náročné a především neefektivní. Jak tedy získat potřebné znalosti o chování betonu, o probíhajících dějích a o mechanických vlastnostech na mikroskopické úrovni? Jednou z metod, kterou lze zjednodušit náročné výpočty, a o které pojednává i tato práce, je metoda takzvaného Wangova dláždění popsaná v kapitole 3, kde je vysvětlen princip, způsob tvorby dlaždic, jednotlivé pojmy a použití základních a rozšířených množin dlaždic při výpočtech. V kapitole 4 je popsán princip výpočtů mechanických polí s využitím homogenizace, Wangova dláždění, Fourierovy transformace a volně šiřitelné knihovny funkcí pro výpočty Fourierovy transformace s názvem FFTW. V kapitole 5 je popsán mnou vytvořený program, popis proměnných, algoritmu a důležitých funkcí a částí použitých pro výpočty. Kapitola 6 zobrazuje získaná data z výpočtů, především spočtená mikromechanická pole a průměrné chyby pro použité množiny dlaždic.

## Kapitola 2

# Modelování heterogenních materiálů

Existuje celá řada metod, které se zabývají modelováním mechanické odezvy v heterogenních materiálech. Podrobněji jsou používané metody rozepsány v [5]. My se v této kapitole zaměříme na numerickou homogenizaci, která je pravděpodobně nejpoužívanější metodou v současné době, opět podrobnější vysvětlení a členění samotného homogenizačního přístupu lze nalézt v [7] a základy této matematické metody lze nalézt mimo jiné v [1].

Numerická homogenizace je účinným nástrojem pro odvození efektivních modelů v měřítku našeho zájmu. Materiálové heterogenity jsou na tzv. mezo- nebo mikroúrovni charakterizovány pomocí periodické jednotkové buňky (PUC) [17] nebo pomocí statisticky ekvivalentní periodické jednotkové buňky (SEPUC) [21]. Využití homogenizace však předpokládá významné oddělení měřítek mezi makro- a mikro-úrovní, což není u mnoha stavebních materiálů možné splnit (např. v případě betonu či zdiva). Homogenizace se přesto používá i v těchto případech, ačkoliv tím dochází ke vnášení dalších nepřesností do výpočtu.

Naproti tomu lze využít nové metody, které nepracují na mikro-úrovni pouze s jednou periodickou buňkou, ale reprezentují médium pomocí množiny buněk, tzv. dlaždic. Dlaždice jsou vzájemně kompatibilní a pomocí určitého algoritmu mohou pokrýt nekonečně velkou oblast tak, aby tato oblast nebyla periodická. Tato metoda se nazývá Wangovo dláždění a bude vysvětleno podrobněji v následující kapitole.

# Kapitola 3 Wangovo dláždění

Zmíněnou metodou je v mechanice neznámá metoda Wangových dlaždic. Poprvé tuto myšlenku představil matematik, logik a filozof Hao Wang v roce 1961 [18]. Zjednodušeně lze Wangovo dláždění přirovnat ke hře domino. Hrací kameny (kostky) v tomto případě představují stejně velké čtvercové dlaždice s rozdílnou informací uloženou na hranách, například různé barvy (viz obrázek č. 3.1). Takovéto dlaždice je možné k sobě přikládat na základě shodných informací/barev jednotlivých hran, avšak není dovoleno dlaždice nijak rotovat ani zrcadlit. S určitým počtem vhodně vybraných dlaždic (množinou) je možné vytvořit neomezeně velké rovinné neperiodické mozaiky (viz obrázek č. 3.2).



Obrázek 3.1: Příklad Wangových dlaždic [19].



Obrázek 3.2: Příklad mozaiky vytvořené pomocí Wangových dlaždic [19].

### 3.1 Dlaždice

Jak již bylo popsáno v úvodu této kapitoly, Wangovo dláždění lze přirovnat ke hře domino, kde dva k sobě přiložené kameny musí mít shodný počet značek (shodnou informaci) na polovinách, kterými kameny sousedí. V případě Wangova dláždění nazýváme kameny dlaždice, které jsou čtvercového tvaru a lze je tak k sobě přikládat ve čtyřech různých směrech. Pro snadnější orientaci nazvěme tyto směry podle světových stran sever (S), jih (J), východ (V) a západ (Z) (viz obrázek 3.3a). Každá dlaždice musí tedy obsahovat čtyři informace, jednu v každém směru, podle kterých lze rozhodnout zda je možné umístit dlaždice vedle sebe. Tyto informace nejsou jako v dominu uloženy na celých polovinách dlaždic, ale pouze na jednotlivých hranách. Z toho vyplývá, že dvě přilehlé dlaždice nemusí být totožné, stačí pokud mají shodnou hranovou informaci. Informace může být reprezentována například barvou, řeckým písmenem jako na obrázku 3.4, číslicí, atd. Dlaždice není dovoleno nijak rotovat ani zrcadlit, proto jsou dvě dlaždice se stejnou kombinací hranových informací, z nichž jedna je otočená o násobky  $\pi/4$ , považovány za různé.

## 3.2 Wangova množina dlaždic

Wangovy dlaždice se seskupují do takzvaných Wangových množin s konečným počtem dlaždic. Takovou množinu označujeme například W8/2-2. První číslice za písmenem W (Wang) znamená, že se množina skládá z 8 unikátních dlaždic. Číslice za lomítkem označují počet hranových informací  $n_i^c$ , kde *i* reprezentuje svislý nebo vodorovný směr. Konkrétně, v množině s označením W8/2-2 se vyskytují na svislých hranách dlaždic 2 různé hranové informace  $\{\alpha, \gamma\}$  a na vodorovných hranách také 2 hranové informace  $\{\beta, \delta\}$  (viz obrázek 3.4). Každá z hranových informací je v množině zastoupena stejnou frekvencí výskytů  $q_{\alpha} = q_{\beta} = q_{\gamma} = q_{\delta} = \frac{1}{4}$ .



Obrázek 3.3: (a) Základní směry návaznosti dlaždic, (b) vedlejší směry návaznosti dlaždic.

Množiny dlaždic lze rozdělit na minimální, nekompletní a kompletní. Počet dlaždic v kompletní množině  $n^{cs}$  je roven všem možným kombinacím dlaždic v závislosti na počtu hranových informací  $n_i^c$  (viz rovnice 3.1). V minimální množině je počet dlaždic

 $n^t$  (rovnice 3.2) závislý na počtu dlaždic v kompletní množině  $n^{cs}$  a počtu možností výběru při umísťování dlaždice do rohu mezi dvě dlaždice již umístěné, například  $n^{SZ}$ . Rohové pozice nazýváme podle kombinace světových stran, tedy severo-západ (SZ), severo-východ (SV), jiho-západ (JZ) a jiho-východ (JV) (viz obrázek 3.3b). Množinu, která je složena z většího počtu dlaždic než množina minimální a zároveň je tento počet dlaždic menší než u množiny kompletní, lze nazvat množinou nekompletní.

$$n^{cs} = (n_1^c n_2^c)^2 \tag{3.1}$$

$$n^t = n^{SZ} \sqrt{n^{cs}} \tag{3.2}$$



Obrázek 3.4: (a) Minimální množina Wangových dlaždic W8/2-2 složená z 8 dlaždic, (b) příklad neperiodického dláždění s vyznačenými severo-západními vazbami na hranách [15].

## 3.3 Dláždění

Dlážděním označujeme mozaiku vytvořenou skládáním dlaždic vedle sebe, která vyplňuje určitou rovinnou oblast. Pokud se nám podařilo vytvořit takové dláždění, že nikde v prostoru domény nechybí dlaždice, nazýváme toto dláždění validním. Abychom libovolným skládáním dlaždic vytvořili vždy neperiodická validní dláždění, potřebujeme takzvanou aperiodickou množinu dlaždic [3]. Tento předpoklad potřeby přísně aperiodické množiny může být eliminován, pokud se při tvorbě dláždění budeme řídit Cohen-Shade-Hiller-Deussen (CSHD) dláždícím algoritmem [2]. Při dodržení pravidel CSHD algoritmu jsme stále schopni vytvořit neperiodické validní dláždění, a to i s jinými než striktně aperiodickými množinami dlaždic.

Postup tvorby dláždění CSHD algoritmem je následující. Při dláždění rovinné domény začínáme s prázdným prostorem, kam umísťujeme první dlaždici. Protože neexistují pro tuto dlaždici žádná omezení, můžeme z množiny náhodně vybrat jednu libovolnou. Tato dlaždice nám již určí první podmínky pro umístění dlaždic na další pozice. Pro umístění na jednu z pozic v hlavních směrech (S, J, V, Z), je nutné splnit podmínku shodnosti příslušné hrany. Počet vhodných dlaždic se tedy snížil. Když jako příklad použijeme minimální množinu, je počet vhodných dlaždic na každou z pozic v hlavních směrech roven  $n_i^c \cdot 2$ . Jednu z vhodných dlaždic náhodně vybereme a umístíme. Umístěním čtyř dlaždic v hlavních směrech získáme čtyři pozice ve vedlejších směrech (SV, SZ, JV, JZ). Pro umístění dlaždice na rohovou pozici je nutné splnit dvě podmínky shodnosti hran. A abychom dodrželi pravidla CSHD algoritmu, je minimální počet dlaždic pro umístění do rohu  $n^{SZ}$  roven 2 dlaždicím, aby byla vždy zajištěna možnost výběru. Opět tedy náhodně vybereme jednu z dvojice vhodných dlaždic a umístíme. Opakováním potřebných kroků a dodržováním pravidel CSHD algoritmu vyskládáme požadovanou rovinnou doménu.

$n_1^c$	$\begin{array}{c c} n_i^c \\ \hline n_1^c & n_2^c \end{array}$		$n^{SZ}$	$n^t$	Označení
2	2	16	2	8	W8/2-2
3	3	81	2	18	W18/3-3
4	4	256	2	32	W32/4-4
5	5	625	2	50	W50/5-5
•••	•••				

Tabulka 3.1: Počty dlaždic v minimálních Wangových množinách v závislosti na počtu hranových informací (viz rovnice 3.1 a 3.2).

## 3.4 Standardní množiny Wangových dlaždic

Jelikož v následující podkapitole 3.5 definujeme nový název rozšířené množiny Wangových dlaždic, nazvěme všechny výše popsané množiny Wangových dlaždic jako standardní. Pokud chceme využít Wangova dláždění k výpočtům mikromechanických polí konkrétní mikrostruktury, potřebujeme nejprve vytvořit takovou standardní množinu dlaždic, aby validní dláždění (rekonstruovaná mikrostruktura) vytvořené touto množinou obsahovalo stejné nebo větší množství informací jako původní mikrostruktura.



Obrázek 3.5: Mikrofotografie příčného řezu uhlíkovými vlákny spojených polymerem [20].

#### 3.4.1 Generování dlaždic

Pro zjednodušení vysvětlení, použijme náhodnou mikrostrukturu kompozitu obsahující pouze dvě fáze (viz obrázek 3.6a). Mikrostruktura je složena z homogenní izotropní matrice s náhodně rozdělenými, stejně velkými, kruhovými inkluzemi (disky) o poloměru  $\rho$ . Jako materiál odpovídající této mikrostruktuře si lze představit například příčný řez uhlíkovými vlákny spojených polymerem (viz obrázek 3.5). Abychom byli schopni popsat mikrostrukturu jinak než pouze její geometrií a ověřit tak zda námi vytvořené dlaždice dostatečně reprezentují originální mikrostrukturu, použijeme statistický deskriptor nazývaný dvoubodová pravděpodobnost (rovnice 3.5) [15]. Tento deskriptor říká jaká je pravděpodobnost, že dva body o určité vzdálenosti leží ve stejné fázi, v tomto případě ve fázi bílé, reprezentující inkluze. Takto spočítáme pravděpodobnost pro všechny možné vzájemné polohy dvou bodů mikrostruktury a získáme graf zobrazený na obrázku 3.6b).



Obrázek 3.6: (a) Příklad dvoufázové mikrostruktury, (b) graf závislosti dvoubodové pravděpodobnosti  $S^2$  na vzdálenosti bodů.

Při tvorbě množiny dlaždic nejprve navrhneme  $n^t$  počátečních dlaždic o hranové délce  $\ell \in \mathbb{N}$  v pixelech, ve kterých volně rozložíme  $n^d$  disků o poloměru  $\rho$ . Každý disk lze prezentovat pomocí vektoru  $p_i$  (rovnice 3.3), kde  $t_d \in \{1, \ldots, n^t\}$  odpovídá číslu dlaždice a  $x_{1,d}, x_{2,d}$  souřadnicím středu disku v dlaždici. Následuje optimalizace těchto dlaždic pomocí metody simulovaného žíhání [10, 16]. Velice zjednodušeně lze říci, že vždy pohneme jedním z  $n^d$  disků, pomocí takto upravených dlaždic a CSHD algoritmu zrekonstruujeme originální mikrostrukturu a rovnicí 3.6, vypočítáme chybu geometrie mikrostruktury originální a zrekonstruované.

$$p = [t_d, x_{1,d}, x_{2,d}]_{d=1}^{n^d}$$
(3.3)

$$\mathbb{K}^{\mathcal{O}} = \left\{ m \in \mathbb{Z}^2 : -\frac{n_i^{\mathcal{O}}}{2} < m_i \le \frac{n_i^{\mathcal{O}}}{2}, i = 1, 2 \right\}.$$
 (3.4)

$$S_2(k) = \frac{1}{n_1^{\mathcal{O}} n_2^{\mathcal{O}}} \sum_{m \in \mathbb{K}^{\mathcal{O}}} \chi(m) \chi\left(\lfloor k + m \rfloor_{\mathbb{K}^{\mathcal{O}}}\right)$$
(3.5)

$$f^{S}(p) = \frac{1}{n_{1}^{\mathcal{O}_{S}} n_{2}^{\mathcal{O}_{S}}} \sum_{k \in \mathbb{K}^{\mathcal{O}_{S}}} \left( S_{2}(k) - \widetilde{S}_{2}(p,k) \right)^{2}$$
(3.6)

Více podrobnějších informací o tvorbě dlaždic, je možné nalézt v článku 'Modelling and Simulation in Materials Science and Engineering' od autorů J. Nováka, A. Kučerové a J. Zemana [15].

#### 3.4.2 Využití

Tímto způsobem získáme dlaždice optimalizované čistě z hlediska geometrie [14]. Pokud na takovýchto dlaždicích spočteme mikromechanická pole, a pokusíme se pomocí nich rekonstruovat celé mikromechanické pole originální mikrostruktury zjistíme, že ač byly dlaždice hranově kompatibilní, spočtená mikromechanická pole jednotlivých dlaždic, již kompatibilní být nemusí. Při rekonstrukci mikromechanického pole originální mikrostruktury vznikají na hranách jednotlivých vedle sebe umístěných mikromechanických polí nespojitosti. V článku [15] je popsán možný postup optimalizovat dlaždice z hlediska geometrie a mikromechanických polí zároveň sloučením obou kritérií váhováním do jedné minimalizované funkce. Bohužel tato dvě kritéria jdou velmi často proti sobě a dochází ke vzniku periodického opakování disků v rekonstruované mikrostruktuře.

## 3.5 Rozšířené množiny Wangových dlaždic

Naprosto novým přístupem, kterým by mělo být možné počítat kompatibilní mikromechanická pole, a který by měl být ověřen v této diplomové práci, jsou rozšířené množiny Wangových dlaždic. Principem je použití standardní Wangovy množiny optimalizované pouze z hlediska geometrie a při výpočtu mikromechanických polí jednotlivých dlaždic zahrnout i konečný počet vrstev okolních dlaždic. Pro vysvětlení uvažujme rozšíření o jednu okolní vrstvu na  $3 \times 3$  dlaždice jak je zobrazeno na obrázku 3.7.

2	1	6	3	4	8	3	6	4
2	8	6	3	3	5	7	8	5
6	5	2	7	7	2	1	5	8
2	2	2	7	1	6	6	4	7
4	8	6	3	4	2	2	7	1
3	3	4	7	7	2	8	5	8
1	5	7	1	3	4	1	6	5
8	6	5	8	5	1	4	8	4
1	4	2	7	2	2	7	1	5

Obrázek 3.7: Mapa dláždění s vyznačeným rozšířením na 3  $\times$  3 dlaždice.

Při výpočtu mikromechanického pole pro zelenou nebo oranžovou dlaždici číslo 1, rozšíříme tuto dlaždici o její nejbližší sousední dlaždice (obrázek 3.8a) na hlavních (S, J, V, Z) a vedlejších pozicích (SV, SZ, JV, JZ). Vytvoříme příslušnou mikrostrukturu složenou ze  $3 \times 3$  dlaždic (obrázek 3.8b) a pro tuto mikrostrukturu vypočteme mikromechanické pole (obrázek 3.8c). Z vypočtených výsledků nás zajímají pouze výsledky odpovídající středové dlaždici, proto můžeme výsledky odpovídající dlaždicím okolním odříznout (obrázek 3.8d). Výsledkem je dlaždice rozšířené Wangovy množiny dlaždic (obrázek 3.8e).



Obrázek 3.8: (a) Dlaždice s rozšířením na  $3 \times 3$ , (b) mikrostruktura  $3 \times 3$ , (c) vypočtená mikromechanická pole, (d) šedě označené výsledky k odříznutí, (e) výsledná dlaždice rozšířené množiny Wangových dlaždic.

Množina		Po		Počet kombinací						
WIIIOZIIIa	střed	S	J	V	Z	SZ	SV	JZ	JV	$n_{3  imes 3}^{comb}$
W8/2-2	8	4	4	4	4	2	2	2	2	32,768
W18/3-3	18	6	6	6	6	2	2	2	2	373,248
W32/4-4	32	8	8	8	8	2	2	2	2	2,097,152
W50/5-5	50	10	10	10	10	2	2	2	2	8,000,000

Tabulka 3.2: Počty možností výběru dlaždic na jednotlivé pozice a počty možných kombinací pro minimální Wangovy množiny při rozšíření na  $3 \times 3$  dlaždice.

Na výslednou dlaždici rozšířené Wangovy množiny má tedy vliv kombinace dlaždic okolních. Těchto kombinací je velké množství (viz tabulka 3.2), proto existuje i velké množství dlaždic v rozšířené množině. Pro každou kombinaci dlaždic  $3 \times 3$ , která splňuje podmínky validního dláždění, existuje jedna dlaždice rozšířené množiny Wangových dlaždic. Velmi důležité je v tomto případě označení jednotlivých dlaždic, které můžeme provést například pro zelenou dlaždici číslo 1 kódem 1-57854662. Číslice na první pozici představuje číslo středové dlaždice a následujících osm číslic nám dává informaci o tom jaké byly dlaždice sousední v tomto pořadí pozic SZ - S - SV - V - JV - J - JZ - Z.

Po získání všech dlaždic rozšířené Wangovy množiny můžeme rekonstruovat mikromechanické pole. Postupujeme podle mapy dláždění (obrázek 3.7), kdy vybíráme vždy takovou dlaždici z rozšířené množiny, aby měla sousední dlaždice odpovídající sousedním dlaždicím v mapě dláždění.

#### 3.5.1 Rozšiřování o více vrstev

Princip rozšířených množin Wangových dlaždic jsme vysvětlili na příkladu rozšíření o jedinou vrstvu okolních dlaždic, tedy na rozměr  $3 \times 3$ . Toto rozšíření však můžeme zvětšit na dvě vrstvy okolních dlaždic, čímž dostaneme rozměr  $5 \times 5$  (obrázek 3.9), na tři vrstvy a tedy rozměr  $7 \times 7$ , na čtyři vrstvy a tak dále. Samozřejmě se zvětšujícím se počtem vrstev rozšíření se zvětšuje i počet možných kombinací okolních dlaždic a tedy i počet dlaždic v rozšířené Wangově množině  $n_{m\times m}^{comb}$ , který lze určit podle rovnice 3.7. Přehled počtu kombinací pro zvětšující se rozšíření je zobrazen v tabulce 3.3.

Pro výpočty v této diplomové práci bylo použito pouze rozšíření na rozměr  $3 \times 3$ . Zda dojde ke zlepšení spojitosti mikromechanických polí rozšířením o více než jednu vrstvu nebylo prozatím ověřeno.

2	1	6	3	4	8	3	6	4
2	8	6	3	3	5	7	8	5
6	5	2	7	7	2	1	5	8
2	2	2	7	1	6	6	4	7
4	8	6	3	4	2	2	7	1
3	3	4	7	7	2	8	5	8
1	5	7	1	3	4	1	6	5
8	6	5	8	5	1	4	8	4
1	4	2	7	2	2	7	1	5

Obrázek 3.9: Mapa dláždění s vyznačeným rozšířením na <br/>  $5\times 5$  dlaždic.

$$n_{m \times m}^{comb} = n^t \cdot (2n_i^c)^{2(m-1)} \cdot (n^{SZ})^{(m-1)^2}$$
(3.7)

Množina	Počet kombinací $n_{m \times m}^{comb}$ pro velikost rozšíření $m \times m$									
MIIOZIIIa	$1 \times 1$	$3 \times 3$	$5 \times 5$	$7 \times 7$	$9 \times 9$	$11 \times 11$				
W8/2-2	$8.0 \cdot 10^{0}$	$3.3 \cdot 10^4$	$3.4 \cdot 10^{10}$	$9.2 \cdot 10^{18}$	$6.3 \cdot 10^{29}$	$1.1 \cdot 10^{43}$				
W18/3-3	$1.8 \cdot 10^1$	$3.7\cdot 10^5$	$2.0\cdot10^{12}$	$2.7\cdot10^{21}$	$9.4 \cdot 10^{32}$	$8.3 \cdot 10^{46}$				
W32/4-4	$3.2 \cdot 10^{1}$	$2.1 \cdot 10^{6}$	$3.5 \cdot 10^{13}$	$1.5 \cdot 10^{23}$	$1.7 \cdot 10^{35}$	$4.7 \cdot 10^{49}$				
W50/5-5	$5.0 \cdot 10^{1}$	$8.0\cdot 10^6$	$3.3\cdot10^{14}$	$3.4 \cdot 10^{24}$	$9.2 \cdot 10^{36}$	$6.3 \cdot 10^{51}$				

Tabulka 3.3: Počty možných kombinací pro minimální Wangovy množiny při zvětšujícím se rozšíření zahrnutých dlaždic.

## Kapitola 4

# Výpočty

Pro ověření metody rozšířených množin Wangových dlaždic a výsledků získaných touto metodou byl vytvořen program popsaný v kapitole 5 pomocí něhož byly provedeny následující výpočty.

Při výpočtech předpokládáme izotropní, lineárně pružné materiály (fáze). Pro každou fázi je nutné zadat jako jediné vstupní hodnoty Youngův modul pružnosti E a Poissonovo číslo  $\nu$ . V našem případě pracujeme s binárními mikrostrukturami pouze o dvou fázích, kdy jsme poměr Youngova modulu pružnosti fází zvolili v poměru 10 : 1. Vstupní hodnoty pro jednotlivé fáze jsou zobrazeny v tabulce 4.1.

	Fáze	$\overline{E}$	1/		
i	barva	Ľ	ν		
0	černá	10	0.4		
1	bílá	1	0.1		

Tabulka 4.1: Hodnoty Youngova modulu pružnosti a Poissonova čísla pro jednotlivé fáze.

Pro každý pixel (voxel - částice objemu představující hodnotu v pravidelné mřížce 3D prostoru) je nutné vypočítat matici tuhosti. Výpočet matice tuhosti D pro každý pixel (voxel) probíhá podle následujícího vzorce:

$$D = \frac{E}{(1+\nu)(1-2\nu)} \begin{bmatrix} 1-\nu & \nu & \nu & 0 & 0 & 0\\ \nu & 1-\nu & \nu & 0 & 0 & 0\\ \nu & \nu & 1-\nu & 0 & 0 & 0\\ 0 & 0 & 0 & 0.5-\nu & 0 & 0\\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0.5-\nu & 0\\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0.5-\nu \end{bmatrix}$$
(4.1)

Zatížení mikrostruktury je vyvoláno jednotkovou deformací v požadovaném směru. Jeden zatěžovací stav je tedy představován tenzorem deformací  $\varepsilon$  ve tvaru dle Voighta (rovnice 4.2), kde jsou všechny složky kromě jedné rovny 0.0 a složka v jejímž směru požadujeme vyvodit zatížení je rovna 1.0.

$$\varepsilon^{i} = \{\varepsilon_{x}, \varepsilon_{y}, \varepsilon_{z}, \gamma_{yz}, \gamma_{zx}, \gamma_{xy}\}^{T}$$

$$(4.2)$$

Protože byl program v rámci této diplomové práce úmyslně tvořen tak, aby byla většina funkcí připravena pracovat s 3D vstupními daty, bylo pro práci s 2D daty nutné pevně stanovit jeden z rozměrů na hodnotu 1. Z programovacích důvodů popsaných v části 5.2.3 toto není možné provést pro rozměr z. Proto bylo nutné nastavit na hodnotu 1 rozměr x a při práci s 2D tedy pracujeme v prostoru y - z. Z tohoto důvodu bylo třeba přizpůsobit i zatěžovací stavy, abychom dosáhli zatížení ve směru y, z a yz, tedy v rovině bitmapy. Jednotlivé zatěžovací stavy jsou zobrazeny v tabulce 4.2.

Zaťěžovací	Složky tenzoru deformací					
stav	$\varepsilon_x$	$\varepsilon_y$	$\varepsilon_z$	$\gamma_{yz}$	$\gamma_{zx}$	$\gamma_{xy}$
1	0.0	1.0	0.0	0.0	0.0	0.0
2	0.0	0.0	1.0	0.0	0.0	0.0
3	0.0	0.0	0.0	1.0	0.0	0.0

Tabulka 4.2: Zatěžovací stavy.

Vynásobením matice tuhosti D a tenzoru deformací  $\varepsilon$  (rovnice 4.3), získáme tenzor napětí  $\sigma$  ve tvaru dle Voighta (rovnice 4.4).

$$\sigma^i = D\varepsilon^i \tag{4.3}$$

$$\sigma^{i} = \{\sigma_{x}, \sigma_{y}, \sigma_{z}, \tau_{yz}, \tau_{zx}, \tau_{xy}\}^{T}$$

$$(4.4)$$

Následuje iterační algoritmus (rovnice 4.6) prezentovaný v článku [13] s vynecháním testu konvergence, kde E odpovídá zatěžovacímu stavu, x představuje pixel (voxel) z množiny všech pixelů (voxelů) V v reálném prostoru a  $\xi$  představuje odpovídající frekvenci ve Fourierově prostoru.  $\mathcal{F}$  označuje Fourierovu transformaci a  $\mathcal{F}^{-1}$  inverzní Fourierovu transformaci. Jednotlivá pole převedená do Fourierova prostoru  $\hat{\sigma}^i$  a  $\hat{\varepsilon}^i$  jsou označena stříškou a  $\hat{\Gamma}^0$  představuje Greenův operátor určený pro referenční izotropní materiál s Lamého konstantami  $\lambda^0$  a  $\mu^0$  podle rovnice 4.5. Označení  $\delta_{ij}$  odpovídá Kroneckerova delta.

$$\hat{\Gamma}^{0}_{ijkh}(\xi) = \frac{1}{4\mu^{0}|\xi|^{2}} (\delta_{ki}\xi_{h}\xi_{j} + \delta_{hi}\xi_{k}\xi_{j} + \delta_{kj}\xi_{h}\xi_{i} + \delta_{hj}\xi_{k}\xi_{i}) - \frac{\lambda^{0} + \mu^{0}}{\mu^{0}(\lambda^{0} + 2\mu^{0})} \frac{\xi_{i}\xi_{j}\xi_{k}\xi_{h}}{|\xi|^{4}} \quad (4.5)$$

Kontrola rozdílu napětí

Inicializace:

$$\varepsilon^{0}(x) = E, \forall x \in V,$$
  

$$\sigma^{0}(x) = D(x) : \varepsilon^{0}(x), \forall x \in V,$$
(4.6)

Iterace i + 1

kde $\varepsilon^i$ a $\sigma^i$ jsou známé:

$$\begin{split} \hat{\sigma}^{i} &= \mathcal{F}(\sigma^{i}), \\ \hat{\varepsilon}^{i} &= \mathcal{F}(\varepsilon^{i}), \\ \sigma^{i} \ge \sigma^{i+1} \\ \hat{\varepsilon}^{i+1}(\xi) &= \hat{\varepsilon}^{i} - \hat{\Gamma}^{0}(\xi) : \hat{\sigma}^{i}(\xi), \forall \xi \neq 0 \ge \hat{\varepsilon}^{i+1}(0) = E, \\ \varepsilon^{i+1} &= \mathcal{F}^{-1}(\hat{\varepsilon}^{i+1}), \\ \sigma^{i+1}(x) &= D(x) : \varepsilon^{i+1}(x), \forall x \in V \end{split}$$

Kontrola rozdílu napětí  $\sigma^i$  a  $\sigma^{i+1}$  probíhá podle rovnice 4.7, kde  $\epsilon$  je výsledná chyba a  $n_x$  počet všech pixelů (voxelů).

$$\epsilon = \frac{\sqrt{\sum_{x=0}^{n_x} (\sigma^i(x) - \sigma^{i+1}(x))^2}}{n_x}$$
(4.7)

Iterační algoritmus je u konce pokud je chyba $\epsilon$ menší než zadaná tolerance.

# Kapitola 5

# Program pro výpočet

V rámci této diplomové práce byl vytvořen program v programovacím jazyce C/C++ [8, 9, 12] sloužící pro výše popsané výpočty pomocí Wangových dlaždic a rozšířených množin dlaždic. Kód programu vychází z předlohy poskytnuté doc. Ing. V. Smilauerem, Ph.D., jejímž původním autorem je Mgr. Ing. M. Wierer. Pro aplikaci na náš problém bylo nutné kód výrazně přepracovat a přidat nové potřebné funkce pro práci s dlaždicemi. Program využívá kromě standardních knihoven i několik uživatelských knihoven. Knihovnu pro práci s bitmapami v binárním formátu vytvořenou doc. Ing. J. Zemanem, Ph.D., knihovnu Ing. J. Nováka, Ph.D. pro výstup dat do souboru ve formátu VTK (Visualization Toolkit) [11] a především volně šiřitelnou knihovnu FFTW (Fastest Fourier Transform in the West) [6] pro výpočet rychlé Fourierovy transformace a její inverze, kterou společně vytvořili M. Frigo a S. G. Johnson z MIT (Massachusetts Institute of Technology). Původní předloha docenta Śmilauera pracovala s knihovnou FFTW verze 2.x, která již není dále vyvíjena a byla nahrazena novou verzí FFTW 3.x. Z důvodu ukončení podpory verze 2 byla v rámci tohoto programu využita verze 3, konkrétně FFTW 3.3.3. Bylo ovšem nutné přepracovat funkce využívající tuto knihovnu, protože verze FFTW3 není kompatibilní s FFTW2. Více o knihovně FFTW viz sekce 5.2.3. Zjednodušený princip algoritmu programu je zobrazen na obrázku 5.1.

Program obsahuje dvě varianty výpočtu, varianta 1 slouží k výpočtu pomocí Wangových dlaždic a využívá rozšířených Wangových množin pro rekonstrukci mikromechanického pole. Varianta 2 naopak provede výpočet mikromechanického pole na jediné vstupní bitmapě bez použití Wangových dlaždic.

Ač jsou všechny výpočty a výsledky prezentované v této práci prováděny na bitmapách, tedy v prostoru 2D, byla snaha program navrhnout tak, aby bylo možné po provedení několika nezbytných úprav kódu provádět výpočty trojrozměrných vstupních dat.

Názvy proměnných a funkcí v programu byly úmyslně voleny v anglickém jazyce, aby netvořily české názvy jazykovou bariéru, pokud by v budoucnosti došlo k uveřejnění programu pro volné užití.



Obrázek 5.1: Diagram průběhu programu.

## 5.1 Proměnné

Při tvorbě programu byl kladen důraz na umožnění uživateli maximální variabilitu důležitých proměnných. Tyto proměnné je nutno zapsat do vstupního souboru v určeném pořadí a formátu (součástí přiloženého CD jsou i vzorové vstupní soubory pro obě varianty). Uživatel musí tedy do vstupního souboru varianty 1 (Obrázek 5.2) zadat následující proměnné:

- varianta výpočtu ve tvaru Option\_1
- počet dlaždic množiny ve tvaru celého čísla na samostatném řádku
- názvy/cesty souborů jednotlivých dlaždic, každý soubor na samostatném řádku (binární formát bitmapy)
- název/cesta k souboru obsahující mapu dláždění na samostatném řádku (soubor v textovém formátu)
- počet fází pro načtení ve tvaru celého čísla na samostatném řádku
- název/cesta k souboru obsahující seznam fází, pro každou z fází je nutné zadat číslo fáze, Youngův modul pružnosti (E) a Poissonovo číslo (ν) a to ve tvaru 0 10.0 0.4 (na jednom řádku)
- počet zatěžovacích stavů ve tvaru celého čísla na samostatném řádku
- název/cesta k souboru obsahující seznam zatěžovacích stavů na samostatném řádku, pro každý zatěžovací stav je nutné zadat pořadové číslo a 6 reálných čísel představující požadované zatížení deformací, například: 0 1.0 0.0 0.0 0.0 0.0 0.0 (na jednom řádku)
- název výstupního VTK souboru na samostatném řádku (bez české diakritiky, mezer a přípony) např: Vystup (za název souboru bude přidáno slovo *load* a číslo zatěžovacího stavu, výsledný název včetně přípony bude tedy vypadat následovně: Vystup\_load1.vtk)
- požadovanou přesnost výpočtu ve tvaru reálného čísla na samostatném řádku, například:  $1.0e{-}4$
- maximální počet iterací ve tvaru celého čísla na samostatném řádku, například: 1000
- jméno autora bez české diakritiky na samostatném řádku (bude zobrazeno ve výstupním souboru VTK)
- požadované označení tenzorů napětí ve výstupním souboru VTK

• požadované označení tenzorů deformací ve výstupním souboru VTK

1	Option_1
2	8
3	W08-2-2_010_007_tile_1.bmp
4	W08-2-2_010_007_tile_2.bmp
5	W08-2-2_010_007_tile_3.bmp
6	W08-2-2_010_007_tile_4.bmp
7	W08-2-2_010_007_tile_5.bmp
8	W08-2-2_010_007_tile_6.bmp
9	W08-2-2_010_007_tile_7.bmp
10	W08-2-2_010_007_tile_8.bmp
11	tiling_map.txt
12	2
13	phases.txt
14	1
15	load_cases.txt
16	Vystup_opt1
17	1.0e-4
18	1000
19	Zrubek Lukas
20	Stress_opt1
21	Strain_opt1

Obrázek 5.2: Příklad vstupního souboru pro variantu 1.

Vstupní soubor pro variantu 2 (Obrázek 5.3) se od varianty 1 liší jen velmi málo. Na prvním řádku vstupního souboru pro variantu 2 musí být text **Option\_2**. Dále soubor neobsahuje narozdíl od varianty 1 řádek s počtem dlaždic, řádky se jmény souborů dlaždic a řádek se jménem souboru mapy dláždění. Tyto řádky jsou nahrazeny pouze jedním řádkem s názvem/cestou k souboru jedné vstupní bitmapy (binární formát bitmapy). Následující řádky vstupního souboru se již neliší od varianty 1.

```
Option_2
1
           single_bitmap.bmp
2
           2
3
           phases.txt
\mathbf{4}
           1
\mathbf{5}
           load_cases.txt
6
           Vystup_opt2
\overline{7}
           1.0e-4
8
           1000
9
           Zrubek Lukas
10
           Stress_opt2
11
           Strain_opt2
12
```

Obrázek 5.3: Příklad vstupního souboru pro variantu 2.

Pro každou variantu je tedy určen individuální vstupní soubor. Soubor se seznamem fází a soubor se seznamem zatěžovacích stavů může být společný.

## 5.2 Funkce programu

Po vytvoření všech potřebných vstupních souborů přistoupíme ke spuštění programu. Program spustíme z příkazové řádky zadáním názvu souboru programu a dvou parametrů definujících variantu výpočtu a název vstupního souboru. Například:

#### program.exe 1 vstupni\_soubor.txt

S přihlédnutím k možnosti, že si uživatel program přejmenuje, mohou se nultý a druhý argument libovolně lišit od výše uvedeného příkladu. Naopak první argument musí být vždy číslice 1 pro variantu 1 a číslice 2 pro variantu 2. Podle tohoto argumentu program spustí odpovídající výpočet. V případě, že uživatel nezadá správný počet argumentů nebo zvolí jinou variantu než 1 a 2, program vypíše jednoduchou nápovědu v anglickém jazyce. Jako znamení konce výpočtu bylo přidáno systémové pípnutí po dokončení programu. Hlavní funkce programu main, stejně jako celý kód programu je přiložen v příloze A.

#### 5.2.1 Varianta 1

Již při spouštění programu je nutné jako jeden z parametrů zadat číslo varianty 1 nebo 2. Zadáním č. 1 řekneme programu, že požadujeme výpočet s využitím dlaždic a rozšířených Wangových množin. Program zkontroluje zda vstupní soubor zadaný druhým parametrem je určen pro variantu 1 a pokud ano začne načítat potřebná data jako je počet dlaždic, názvy souborů dlaždic, počet fází a tak dále. Po načtení všech dat se spustí hlavní funkce pro výpočet varianty 1 Option\_1();. Tato funkce nejprve načte jednotlivé dlaždice a podle první dlaždice určí jejich rozměr (z definice Wangova dláždění je zaručeno, že dlaždice budou čtvercové a všechny stejně velké). Dále načte fáze jednotlivých dlaždic, vytvoří všechny potřebné proměnné a pole včetně plánů knihovny FFTW (bližší popis viz sekce 5.2.3). Následuje hlavní cyklus přes všechny zatěžovací stavy, který obsahuje cyklus přes všechny dlaždice z mapy dláždění. Každá dlaždice je rozšířena o 8 svých sousedních dlaždic (4 v hlavních směrech a 4 ve vedlejších směrech). Pro tyto 3x3 dlaždice jsou načteny příslušné fáze jednotlivých bodů (pixelů), a pro každý jednotlivý bod vypočtena matice tuhosti D (rovnice 4.1). Pomocí matic tuhosti D a tenzorů deformací  $\varepsilon$  příslušného zatěžovacího stavu, se podle rovnice 4.3 vypočte tenzor napětí  $\sigma$ , pro každý bod. Algoritmus pokračuje přeuložením vypočteného napětí do náhradního pole, pro pozdější kontrolu chyby. Nyní je spuštěn iterační algoritmus popsaný rovnicí 4.6, který je ukončen pokud je dosaženo požadované přesnosti. Vypočtené tenzory napětí  $\sigma$  a tenzory přetvoření  $\varepsilon$  jsou uloženy, pouze pro středovou dlaždici. Postup se opakuje pro každou dlaždici z mapy dláždění. Nakonec jsou vypočtené hodnoty zapsány do souboru ve formátu VTK. V případě dvou a více zatěžovacích stavů, pokračuje výpočet pro následující zatěžovací stav. Pokud

jsou vypočteny všechny zatěžovací stavy je výpočet u konce. Tímto způsobem byly získány výsledky pro rekonstruovaná mikromechanická pole prezentovaná v kapitole 6.

#### 5.2.2 Varianta 2

Postup výpočtu varianty 2 je mnohem jednodušší než u varianty 1. Po kontrole vstupního souboru je načtena jediná bitmapa, její fáze, zatěžovací stavy a další vstupní parametry obsažené ve vstupním souboru. Dále pokračuje algoritmus stejným způsobem jako v případě varianty 1 s tím rozdílem, že kód obsahuje pouze cyklus přes všechny zatěžovací stavy. Po dokončení výpočtu všech zatěžovacích stavů je výpočet dokončen. Pomocí této varianty byly získány výsledky pro nerekonstruovaná mikromechanická pole prezentovaná v kapitole 6.

#### 5.2.3 Knihovna FFTW

Jak již bylo několikrát zmíněno, program se neobejde bez knihovny FFTW neboli Fastest Fourier Transform in the West což lze volně přeložit jako "Nejrychlejší Fourierova transformace na západě". Knihovna je dílem autorů M. Friga a S. G. Johnsona z MIT, kteří ji poprvé představili v březnu roku 1997 jako verzi 1.0. Po několika dílčích verzích byla v září roku 1998 vydána verze 2.0 a v dubnu roku 2003 verze 3.0, která je stále rozvíjena až do dnešní aktuální verze 3.3.3 používané tímto programem. Knihovna FFTW slouží k výpočtu diskrétní Fourierovy transformace (DFT) a její inverze pomocí efektivního algoritmu rychlé Fourierovy transformace (FFT) [4] za využití znalostí hardwaru počítače, na kterém je transformace spuštěna. FFTW nepoužívá pevný algoritmus, ale přizpůsobí algoritmus aktuálnímu hardwaru tak, aby bylo dosaženo co největšího výkonu. Tento proces probíhá ve dvou krocích. Prvním krokem je vytvoření takzvaného plánu, který zjistí jak nejrychleji spočítat transformaci na aktuálním počítači. Druhým krokem je spuštění plánu pro příslušná vstupní data. Počet spuštění plánu není nijak omezen. FFTW podporuje transformaci dat o libovolné délce, dimenzi a násobnosti. Funkce pro vytváření plánu jsou rozděleny na 3 vstupní prostředí: Basic (základní), Advanced (pokročilé) a Guru (velmi pokročilé). Dále se jednotlivé funkce rozdělují podle požadované dimenze (1D, 2D, 3D, nD) a typu transformace. Typ transformace záleží zda jsou vstupní data komplexní (c) nebo reálná (r) a v jakém formátu požadujeme data výstupní.

V tomto programu je využito pokročilého vstupního prostředí a transformace reálných dat na komplexní (r2c) a zpět (c2r). Funkce jsou zobrazeny na obrázku 5.4. Proměnná **rank** představuje počet dimenzí vstupního pole, v našem případě 3. Ukazatel **\*n** odkazuje na pole o počtu prvků **rank** a obsahuje rozměry jednotlivých dimenzí, v našem případě {**X**,**Y**,**Z**}. Howmany je počet transformací, které chceme provést. Protože jsou naše data složena vždy ze 6 složek (tensor napětí či přetvoření ve formátu dle Voighta), zadáváme howmany = 6. Ukazatele \*in a \*out jsou pole vstupních respektive výstupních dat. Pokud každý ukazatel ukazuje na jiné datové pole v paměti, jedná se o tzv. out-of-place transformaci (mimo místo). Pokud se ukazatele odkazují na stejné pole jedná se o *in-place* transformaci (na místě), které je využito i v tomto programu. In-place transformace sebou přináší výhodu v úspoře alokované paměti, avšak ne zcela poloviční. Pro transformaci na místě je nutné alokovat takové pole, které by bylo schopné pojmout data reálná nebo zhruba polovinu dat komplexních (při transformaci je využito symetrie komplexních dat, proto stačí uložit pouze přibližnou polovinu). Pro 1D in-place transformaci je nutné, aby pole o n prvcích bylo rozměru 2\*(n/2+1) (dělení se zaokrouhluje směrem dolů, na celé číslo), pro nD transformaci je rozšířena pouze poslední dimenze. V našem případě 3D transformace je nutné alokovat pole o velikosti X\*Y\*(2\*(Z/2+1))\*6. Ukazatele \*inembed a \*onembed odkazují na pole o velikosti rank, které obsahuje počet prvků v každé dimenzi, které chceme transformovat. V našem případě chceme provést transformaci všech prvků, proto zadáváme hodnotu NULL. Proměnné istride, idist, ostride a odist říkají funkci, jak jsou data v paměti uspořádána. Stride udává vzdálenost prvků jedné transformace v paměti (6stride = 6) a dist vzdálenost prvního prvku prvního pole a prvního prvku pole následujícího (dist = 1).

```
fftw_plan fftw_plan_many_dft_r2c( int rank, const int *n, int howmany,
1
                                          double *in, const int *inembed,
2
                                          int istride, int idist,
3
                                          fftw_complex *out, const int *onembed,
4
                                          int ostride, int odist,
\mathbf{5}
                                          unsigned flags );
6
    fftw_plan fftw_plan_many_dft_c2r( int rank, const int *n, int howmany,
\overline{7}
                                          fftw_complex *in, const int *inembed,
8
                                          int istride, int idist,
9
                                          double *out, const int *onembed,
10
11
                                          int ostride, int odist,
12
                                          unsigned flags );
```

```
Obrázek 5.4: Použité funkce pokročilého prostřední knihovny FFTW.
```

Knihovna FFTW poskytuje i funkce pro alokaci polí v potřebném formátu (viz obrázek 5.5), která jsou ještě dále přizpůsobena pro potřeby hardwaru počítače. Uživatel má možnost zvolit tři typy přesnosti základní proměnné: float, double a long double. V programu jsem použil typ double. Dále je nutné rozlišovat komplexní čísla, pro která je připraven uživatelský formát fftw\_complex o velikosti dvou proměnných double a reálná čísla, pro která slouží standardní typ proměnné double. Po dokončení výpočtu je třeba alokovanou paměť dealokovat, k čemuž slouží funkce zobrazené na obrázku (viz obrázek 5.6).

```
1 double *fftw_alloc_real(size_t n);
2 fftw_complex *fftw_alloc_complex(size_t n);
```

Obrázek 5.5: Funkce knihovny FFTW pro alokaci paměti.

```
void fftw_free(void *p);
void fftw_destroy_plan(fftw_plan plan);
```

Obrázek 5.6: Funkce knihovny FFTW pro dealokaci paměti.

Jelikož není knihovna FFTW primárně určena pro použití v operačním systému Windows, je nutné si pro použití knihovny stáhnout z webových stránek http:// fftw.org/ předpřipravenou dynamickou knihovnu a hlavičkový soubor, pro příslušnou přesnost základní proměnné. Program se zkompiluje s hlavičkovým souborem (je nutné věnovat pozornost typu překladače) a při spouštění programu musí být dynamická knihovna ve stejné složce jako program.

### 5.3 Databáze

Při rekonstrukci opravdu velké rovinné domény, která obsahuje všechny možné kombinace dlaždic  $n \times n$ , pomocí metody rozšířených množin Wangových dlaždic, je výhodné uspořit čas tím, že použijeme již vyhodnocená mikromechanická pole středové dlaždice. Tato mikromechanická pole je tedy nutno uschovat pro pozdější použití, tzn. vytvořit jejich databázi. Každé mikromechanické pole je uloženo s číslem středové dlaždice a informací jaká byla kombinace dlaždic sousedních, aby bylo možné jej následně správně použít. Jelikož by databáze obsahovala velké množství takovýchto mikromechanických polí, bylo by nutné vědět kde přesně jaké mikromechanické pole leží, aby se při rekonstrukci domény neztrácel čas prohledáváním celé databáze. Tohoto by bylo možné dosáhnout pokud bychom z čísla středové dlaždice a číslic dlaždic sousedních vytvořili jedinečný kód, pomocí kterého by bylo možné snadno najít požadované pole v databázi. Nicméně v mnoha případech rekonstrukce rovinné domény nebude zapotřebí všech možných kombinací. Jako v případě výpočtů prezentovaných v této diplomové práci. Z tohoto důvodu nepracuje mnou navržený program s databází mikromechanických polí, ale využívá výhodnější metodu, kdy jsou spočteny jen ty kombinace, které pro rekonstrukci mikromechanického pole potřebujeme.

Dalším faktorem ovlivňujícím použití databáze může být velikost potřebné paměti. Jak názorně ukazuje tabulka 3.8 je i pro nejmenší množinu dlaždic W8/2 – 2 počet možných kombinací uspořádání dlaždic do tvaru  $3\times3$ , roven hodnotě přesahující 32,000
kombinací. Pokud použijeme trochu základní matematiky, vědomostí o velikosti jednotlivých proměnných programovacích jazyků C/C++ a předpokladu dlaždice o hraně 62 pixelů (odpovídá dlaždicím z množiny dlaždic na obrázku 6.1(i)), získáme přibližnou představu o potřebné velikosti paměti RAM pro uložení výsledků mikromechanických polí středových dlaždic se všemi možnými kombinacemi dlaždic okolních (kompletní rozšířená Wangova množina). Na většině počítačů je velikost proměnné **double** rovna 8B. Pokud pro každý pixel potřebujeme uložit 6 hodnot typu **double**, potřebujeme pro každý pixel paměť o velikosti **48B**. Při rozměru dlaždice 62x62 pixelů a počtu 32,000 kombinací je výsledná potřeba alokované paměti RAM rovna přibližně **5.6GB**.

#### 5.4 Budoucnost a další vhodné úpravy

Jsem si vědom, že i přes veškerou snahu může mnou vytvořený program obsahovat chyby jak logické, tak programové. Zkušenější uživatel jazyka C/C++ by jistě v mnoha případech navrhl lepší a efektivnější řešení, ale s jazykem C/C++ jsem se poprvé setkal před zhruba rokem a půl, proto prosím omluvte mé případné nedostatky.

Pokud bude mnou vytvořený program pro někoho přínosem a bude poptávka po jeho rozšíření, mám několik dalších nápadů jak program vhodně upravit, ale bohužel nebyl prostor je realizovat. Pokud bych měl uvést konkrétní příklady, jednalo by se zejména o použití knihovny pro práci s bitmapami s 8bitovou barevnou hloubkou (stupně šedi), čímž by bylo umožněno pracovat s 256 různými fázemi. Další možností je načítání vstupních dat z textového souboru, čímž by bylo umožněno použít libovolný počet fází. Vhodnou úpravou bylo jistě také uzavření celého programu do třídy.

## Kapitola 6

### Výsledky

Pro účely ověření metody rozšířených Wangových množin dlaždic byly, za použití výpočtů prezentovaných v kapitole 4 a vytvořeného programu popsaného v kapitole 5, získány výsledky shrnuté v této kapitole.

Abychom mohli vůbec provést potřebné výpočty, bylo nutné zoptimalizovat několik standardních množin Wangových dlaždic. Jedná se o minimální množiny s označením W8/2-2- $n^d$ , tedy o počtu  $n^t = 8$  dlaždic a hranových informací  $n_i^c = 2$  dlaždic ve svislém nebo vodorovném směru. To, čím se od sebe jednotlivé množiny liší, je počet disků  $n^d$ , které obsahují. Se zvyšujícím se počtem disků se zvětšují i jednotlivé dlaždice v množině a prodlužuje se výpočet, který v případě větších dlaždic trval až několik týdnů. Bylo zoptimalizováno celkem 9 množin dlaždic (viz obrázek 6.1).



Obrázek 6.1: Označení a jednotlivé dlaždice všech množin použitých k výpočtům.



Obrázek 6.2: Graf závislosti chyby na geometri<br/>i $f^S$  (rovnice 3.6) na počtu disků  $n^d$ obsažených v množině.

Chyba na geometrii jednotlivých dlaždic (počítaná podle vzorce 3.6 je zobrazena na obrázku 6.2). Jak je možné z grafu vidět, se zvětšujícím se počtem disků  $n^d$  obsažených v množině se snižuje velikost chyby na geometrii. Ovšem pro množiny obsahující 84 a 125 disků je chyba větší než pro množinu s nejbližším nižším počtem disků. Tento jev může být způsoben vlivem stochastické optimalizace nebo jsme se již dostali do bodu, kdy začne velikost chyby na geometrii nepatrně oscilovat kolem hodnoty  $2.5e^{-6}$ .



Obrázek 6.3: (a) Zrekonstruovaná mikrostruktura množinou W8/2-2-010, (b) zrekonstruovaná mikrostruktura množinou W8/2-2-125.

Protože jsou všechny použité množiny vytvořeny tak, aby rozložení hranových informací na jednotlivých dlaždicích bylo stejné pro všechny množiny, můžeme při rekonstrukci mikrostruktur použít jednu validní mapu dláždění (viz tabulka 6.1). Pomocí této mapy a CSHD algoritmu byly zrekonstruovány mikrostruktury na obrázku 6.3.

1	0	5	2	3	7	2	5	3
1	7	5	2	2	4	6	7	4
5	4	1	6	6	1	0	4	7
1	1	1	6	0	5	5	3	6
3	7	5	2	3	1	1	6	0
2	2	3	6	6	1	7	4	7
0	4	6	0	2	3	0	5	4
7	5	4	7	4	0	3	7	3
0	3	1	6	1	1	6	0	4

Všechny vytvořené mikrostruktury jsou zobrazeny v příloze B.

Tabulka 6.1: Validní mapa dláždění použitá pro rekonstrukce mikrostruktur.

Aby bylo možné zrekonstruovaná mikromechanická pole s něčím porovnat a určit tak velikost chyby vzniklou použitím rozšířených množin Wangových dlaždic, byla pomocí 2. varianty vytvořeného programu vypočítána mikromechanická pole vytvořených mikrostruktur (obrázky B.1) vždy jako jeden celek.

Pro názornost jsou v této kapitole prezentovány výsledky množiny s nejmenším počtem disků W8/2-2-010 a množiny s největším počtem disků W8/2-2-125. Všechna vypočtená mikromechanická pole jsou zobrazena v příloze B.

Jak již bylo řečeno v kapitole 4, bylo z programovacích důvodů nutné při 2D výpočtech zvolit rozměr x roven 1, a proto se pohybujeme v prostoru y - z. Dalším faktem vhodným za zmínku, jsou kladné směry os y a z (viz obrázek 6.4). Zatímco v běžné praxi se ve 2D prostoru setkáme s kladnými směry os vycházejících z levého spodního rohu a směřující nahoru a vpravo, v tomto případě vycházejí kladné směry z levého horního rohu a směřují dolů a vpravo.



Obrázek 6.4: Směry.

A nyní již k výsledkům: obrázek 6.5a zobrazuje mikromechanické pole vypočtené na mikrostruktuře jako celku. Konkrétně se jedná o složku napětí  $\sigma_y$  pro mikrostrukturu vytvořenou množinou W8/2-2-010 obsahující nejmenší počet disků ze všech použitých množin, zatíženou jednotkovou deformací ve směru y. Obrázek 6.5b zobrazuje mikromechanické pole zrekonstruované pomocí rozšířené množiny Wangových dlaždic. Opět se jedná o napětí  $\sigma_y$ . Jak si lze na tomto obrázku všimnout, jsou zřetelně vidět nespojitosti jednotlivých dlaždic rozšířené množiny. Ještě lépe jsou nespojitosti mezi dlaždicemi vidět na třetím obrázku 6.5c, který byl získán jako absolutní hodnota rozdílu zrekonstruovaného mikromechanického pole a mikromechanického pole spočteného vcelku (obrázek 6.5a mínus obrázek 6.5b). Vysoká je také hodnota maximální chyby 1.694.



Obrázek 6.5: Napětí  $\sigma_y$  pro množinu W8/2-2-010 zatížené jednotkovou deformací ve směru y, (a) mikromechanické pole vypočtené v celku, (b) mikromechanické pole zrekonstruované pomocí rozšířené množiny Wangových dlaždic, (c) odečtená mikromechanická pole a - b.

Obrázky 6.6a,b zobrazují opět průběh napětí  $\sigma_y$ , ovšem tentokrát pro množinu W8/2-2-125, s největším počtem disků ze všech použitých množin dlaždic. Obrázek 6.6a odpovídá mikromechanickému poli spočtenému jako celek a obrázek 6.6b mikromechanickému poli zrekonstruovanému pomocí rozšířené množiny Wangových dlaždic. Při jejich porovnání pouhým okem se jeví jako identická a ani není možné na obrázku (b) pozorovat nějaké nespojitosti mezi dlaždicemi. Po vytvoření absolutní hodnoty rozdílu obrázku (a) a obrázku (b) je vidět, že se od sebe mikromechanická pole přece jen nepatrně liší, ovšem maximální velikost chyby získaná jako rozdíl dvou sobě odpovídajících pixelů, je pouze 0.198.



Obrázek 6.6: Napětí  $\sigma_y$  pro množinu W8/2-2-114 zatížené jednotkovou deformací ve směru y, (a) mikromechanické pole vypočtené v celku, (b) mikromechanické pole zrekonstruované pomocí rozšířené množiny Wangových dlaždic, (c) odečtená mikromechanická pole a - b.

Lze tedy předpokládat, že se zvětšujícím se počtem disků obsažených v množině, a tedy i zvětšujícími se dlaždicemi množiny, se snižuje chyba zrekonstruovaného mikromechanického pole. Tuto myšlenku je možné ověřit pomocí výpočtu průměrné chyby pro konkrétní množinu, podle rovnic 6.1 a 6.2 z článku [15], kde  $\Sigma_{ij}^*(k)$  odpovídá složce napětí ij, k-tého pixelu z množiny všech pixelů  $\mathbb{K}^{\mathcal{O}_T}$  mikromechanického pole vypočteného jako celek a  $\widetilde{\Sigma}_{ij}^*(k)$  odpovídá složce napětí ij, k-tého pixelu z množiny všech pixelů  $\mathbb{K}^{\mathcal{O}_T}$  zrekonstruovaného mikromechanického pole.

$$f_{ij}^{\Sigma}(k) = \frac{\left| \Sigma_{ij}^{*}(k) - \widetilde{\Sigma}_{ij}^{*}(k) \right|}{\max_{m \in \mathbb{K}^{\mathcal{O}_{T}}} \Sigma_{ij}^{*}(m) - \min_{m \in \mathbb{K}^{\mathcal{O}_{T}}} \Sigma_{ij}^{*}(m)}, k \in \mathbb{K}^{\mathcal{O}_{T}}; i, j \in \{1, 2, 3\},$$
(6.1)

$$f^{\Sigma} = \frac{1}{3} \frac{1}{3} \frac{1}{\mathcal{O}_T} \sum_{i,j=1}^{3} \sum_{k \in \mathbb{K}^{\mathcal{O}_T}} |f_{ij}^{\Sigma}(k)|$$
(6.2)



Obrázek 6.7: Graf závislosti průměrné chyby  $f^{\sum}$ na počtu disků  $n^d$ obsažených v množině.

Vypočtením chyb pro jednotlivé množiny dlaždic, získáme graf (obrázek 6.7) závislosti průměrné chyby  $f^{\sum}$  na počtu disků  $n^d$  v množině. Z tohoto grafu plyne, že průměrná chyba  $f^{\sum}$  se snižuje se zvyšujícím se počtem disků  $n^d$ , ovšem stejně jako u grafu (obrázek 6.2) závislosti chyby geometrie na počtu disků  $n^d$ , se i zde vyskytují hodnoty neodpovídající předpokládanému uspořádání. Konkrétně velikost průměrné chyby pro množinu obsahující 38 disků (W8/2-2-038) je větší než velikost průměrné chyby pro množinu se 22 disky (W8/2-2/027). Pokud si grafem proložíme spojnici trendu zjistíme, že chyba pro množinu s 22 disky vyšla nadprůměrně menší a z trendu tedy vybočuje tato množina W8/2-2/027 jako průměrně lepší než množiny ostatní. Naopak velikost chyby pro množinu se 104 disky vyšla průměrně chyby v závislosti na počtu disků v množině, je z grafu patrný.



Obrázek 6.8: Graf průměrných chyb.

Abychom ověřili, že pomocí metody rozšířených množin Wangových dlaždic lze dosáhnout lepších výsledků než při použití standardních množin Wangových dlaždic, potřebujeme hodnoty pro porovnání. Použijeme proto výsledky prezentované v článku [15] na obrázku 12, kde graf zachycuje velikost průměrné chyby v závislosti na počtu disků v množině, při použití standardních Wangových množin. Získané průměrné chyby (modrá a zelená křivka) zobrazené v grafu (obrázek 6.8), jsou jasně větší než chyby vypočtené pomocí rozšířených množin Wangových dlaždic. Lze tedy říci, že mikromechanická pole vytvořená pomocí rozšířených množin Wangových dlaždic jsou zatížena menší průměrnou chybou než v případě standardních Wangových množin.

## Kapitola 7

#### Závěr

Tato diplomová práce byla od počátku rozdělena na dvě části. Úkolem jedné části bylo ověřit použití rozšířených množin Wangových dlaždic, vliv počtu disků obsažených v množinu na relativní průměrnou chybu rekonstruovaných mikromechanických polí a také porovnání výsledků rozšířených množin Wangových dlaždic s výsledky standardních množin Wangových dlaždic. Úkolem druhé části bylo vytvořit program, pomocí něhož vypočítáme a získáme všechna potřebná data pro první část.

Prvotním cílem bylo spojit a zautomatizovat jednotlivé dílčí kusy kódů vytvořených v průběhu předmětu Projekt 4, za účelem vytvoření potřebného programu. Po získání předlohy programu od doc. Ing. V. Šmilauera, Ph.D. bylo od nápadu slepovat jednotlivé kusy kódů upuštěno a byl stanoven cíl nový, upravit stávající program docenta Šmilauera pro potřeby výpočtů mikromechanických polí. Jak bylo ale zjištěno, program pracoval s již nepodporovanou verzí knihovny FFTW 2. Bylo tedy nutné nastudovat použití knihovny FFTW 3 a upravit stávající kód programu. Následovalo naprogramování všech potřebných funkcí pro práci s dlaždicemi a jejich ověření. Výpočty prováděné programem jsou popsány v kapitole 4. Výsledný program a jeho použití je popsáno v kapitole 5 a v příloze A je zobrazen kód programu samotného.

S využitím hotového programu bylo vypočítáno velké množství výsledků, které byly vyhodnoceny a jsou prezentovány v kapitole 6. Ukázalo se, že se zvyšujícím se počtem disků obsažených v množině, se snižuje i velikost průměrné chyby (viz obrázek 6.7) a tyto chyby jsou menší než pro mikromechanická pole zrekonstruovaná pomocí standardních Wangových množin (viz obrázek 6.8).

V budoucnu by bylo vhodné ověřit zda se bude průměrná chyba i nadále snižovat s rostoucím počtem disků obsažených v množině, nebo zda začne velikost chyby oscilovat. Další zkoumání by si zasloužil i princip rozšiřování zahrnutých dlaždic na více než jednu vrstvu a samozřejmě samotný program by bylo vhodné vylepšit či dále rozšířit.

#### Literatura

- A. Benssousan, J. Lions, and G. Papanicoulau. Asymptotic Analysis for Periodic Structures. North-Holland, Amsterdam, 1978.
- [2] M. Cohen, J. Shade, S. Hiller, and O. Deussen. Wang tiles for image and texture generation. ACM Transactions on Graphics, 22(3):287–294, 2003. ISSN 0730-0301.
- [3] K. Culik. An aperiodic set of 13 Wang tiles. Discrete Mathematics, 160:245–251, 1996.
- [4] P. Duhamel and M. Vetterli. Fast fourier transforms: a tutorial review and a state of the art. Signal Process., 19(4):259–299, Apr. 1990.
- [5] W. E and B. Engquist. Multiscale modeling and computation. Notices of the American Mathematical Society, 2003. 50(9):1062–1070.
- [6] M. Frigo and S. G. Johnson. Fastest fourier transform in the west. http://fftw. org/, 2012. [Online].
- [7] F. Fritzen. Microstructural Modeling and Computational Homogenization of the Physically Linear and Nonlinear Constitutive Behavior of Micro-Heterogeneous Materials. KIT Scientific Publishing, 2012.
- [8] P. Herout. Učebnice jazyka C. Kopp, 2009.
- [9] J. Kent. C++ bez předchozích znalostí. Computer Press, 2009.
- [10] S. Kirkpatrick, C. J. Gelatt, and M. P. Vecchi. Optimization by simulated annealing. *Science*, 220:671–680, 1983. ISSN 0036-8075.
- [11] Kitware. Visualization toolkit. http://www.vtk.org/, 2012. [Online].
- [12] J. Liberty and B. L. Jones. Naučte se C++ za 21 dní. Computer Press, 2007.
- [13] H. Moulinec and P. Suquet. A numerical method for computing the overall response of nonlinear composites with complex microstructure. *Computer Methods* in Applied Mechanics and Engineering, 157(1-2):69 – 94, 1998.
- [14] J. Novák, A. Kučerová, and J. Zeman. Compressing random microstructures via stochastic wang tilings. *Physical Review E*.
- [15] J. Novák, A. Kučerová, and J. Zeman. Microstructural enrichment functions based on stochastic wang tilings. Accepted for publication - Modelling and Simulation in Materials Science and Engineering, 2013. e-print: arXiv:1110.4183.

- [16] J. Černý. Thermodynamical approach to the traveling salesman problem: An efficient simulation algorithm. Journal of Optimization Theory and Applications, 45:41–51, 1985.
- [17] J. Vorel and M. Šejnoha. Evaluation of homogenized thermal conductivities of imperfect carbon-carbon textile composites using the mori-tanaka method. *Structural Engineering and Mechanics*, 33(4):429–446, 2009.
- [18] H. Wang. Proving theorems by pattern recognition-II. Bell Systems Technical Journal, 40(2):1–41, 1961. ISSN 0005-8580.
- [19] Wikipedia. Wang tile. http://en.wikipedia.org/wiki/Wang\_tile, 2012. [Online].
- [20] J. Zeman. Analysis of mechanical properties of fiber-reinforced composites with random microstructure. Master's thesis, Czech Technical University in Prague, 2000.
- [21] J. Zeman and M. Šejnoha. From random microstructures to representative volume elements. *Modelling and Simulation in Materials Science and Engineering*, 15(4):S325–S335, 2007. 2007 Higlight paper.

## Příloha A

### Kód programu v jazyce C/C++

```
/* _____
1
\mathbf{2}
3
    name:
                 main.cpp
    description:
4
               Martin Wierer, Jan Zeman, Vit Smilauer, Lukas Zrubek
     author(s):
\mathbf{5}
     place of birth: Czech Technical University in Prague
6
     last edit: 12/2012
7
                 C, C++
     language:
8
9
                 This program is distributed in the hope that it will be useful,
10
                 but WITHOUT ANY WARRANTY
11
      ----- */
12
13
14
  libraries
15
    ----- */
16
    #include <stdio.h>
17
   #include <stdlib.h>
18
   #include <string.h>
19
    #include <math.h>
20
21
   #include "fftw3.h"
22
   #include "bmp.h"
23
    #include "postWangTilesVtk.h"
24
    #include "primaryFunctions.h"
25
26
  27
    global variables
^{28}
    ----- */
29
    char _INPUT_FILE_[ 100 ]; // name of input file
30
    char _OUTPUT_FILE_[ 100 ]; // name of output VTK file
31
    char _TILING_MAP_FILENAME_ [ 100 ]; // name of file containing tiling map
32
    char _ORIGINAL_[ 100 ]; // name of 'original' file
33
    char _CREATOR_[ 100 ]; // name of program user
34
    char Stress_name[ 100 ]; // name of stress tensors in VTK output file
35
    char Strain_name[ 100 ]; // name of strain tensors in VTK output file
36
    char _Author_name_[ 100 ]; // name of program user
37
    char **_TILE_NAMES_; // array of tile file names
38
39
    int X = 1; // for 2D computation make this value 1
40
41
    int Y; // Y
    int Z; // Z
42
```

```
int _NO_TILES_; // number of tiles in set
43
     int tWidth; // width of tile
44
     int tHeight; // height of tile
45
     int map_rows = 1; // rows of tiling map
46
     int map_columns = 1; // columns of tiling map
47
     int mtrx[ 3 ][ 3 ]; // 3x3 matrix cut from tiling map
48
     int N_loads; // number of load cases
49
     int ITERMAX; // iterations limit
50
     int iter_num; // number of current iteration
51
     int *Microstructure; // array to store phase data (whole reconstructed domain)
52
     int **M; // matrix of phases
53
     int **tile_map; // tiling map matrix
54
     int ***TilePhases; // matrix of phases of each tile
55
56
     double ii; //reference medium
57
     double scale; // X*Y*Z
58
     double E0[ 6 ]; // e11,e22,e33,e23,e13,e12
59
60
     double tolerance; // tolerance
     double periodx, periody, periodz;
61
     double error; // = S_prev - S
62
     double *S; // S[ X ][ Y ][ 2*( Z/2+1 )][ 6 ]; = sigma (in place transformation)
63
     double *S_prev; // stresses from previous iteration
64
     double *E; // E[ X ][ Y ][ 2*( Z/2+1 )][ 6 ]; = epsilon (in place transformation)
65
     double **Loads; // matrix of load cases ( [ i ][e11][e22][e33][e23][e13][e12] )
66
     double **PhaseMatrix; // list of all used phases [ i ] [ 0 ] = E, [ i ] [ 1 ] = NY )
67
     double **Stress_tensors; // array to store computed data - stress
68
     double **Strain_tensors; // array to store computed data - strains
69
     double ****D; //stiffness matrix with 21 independent anisotr. elements
70
     fftw_plan p_S, p_E, pinv_E; // FFTW plans
71
72
   /* _____
73
     function to return position of element in row-major order array
74
     i0, i1, i2, i3 = S[ i0 ][ i1 ][ i2 ][ i3 ]
75
     ----- */
76
   int get_index( int i0, int i1, int i2, int i3 ) {
77
     int n1=Y, n2=2*( Z/2+1 ), n3=6; // n0=X not needed
78
     return ( i3 + n3*( i2+n2*( i1+n1*i0 )));
79
80
     }
81
   /* _____
82
     function to return position of element in row-major order array
83
     i, j, k = S[i][j][k]
84
     ----- */
85
   int get_ijk( int i, int j, int k ) {
86
     int n1=map_rows*tHeight, n2=map_columns*tWidth; // n0=X not needed
87
     return ( k+n2*( j+n1*i ));
88
     }
89
90
   /* =
        _____
91
92
     function to extend Tile map ( create periodic layer around )
     ----- */
93
   void extendTileMap() {
94
     tile_map[ 0 ][ 0 ] = tile_map[ map_rows ][ map_columns ];
95
     tile_map[ 0 ][ map_columns+1 ] = tile_map[ map_rows ][ 1 ];
96
     tile_map[ map_rows+1 ][ 0 ] = tile_map[ 1 ][ map_columns ];
97
     tile_map[ map_rows+1 ][ map_columns+1 ] = tile_map[ 1 ][ 1 ];
98
99
     for( int i=1; i<( map_columns+1 ); i++ ) {</pre>
100
```

```
tile_map[ 0 ][ i ] = tile_map[ map_rows ][ i ];
101
        tile_map[ map_rows+1 ][ i ] = tile_map[ 1 ][ i ];
102
      }
103
      for( int i=1; i<( map_rows+1 ); i++ ) {</pre>
104
        tile_map[ i ][ 0 ] = tile_map[ i ][ map_columns ];
105
        tile_map[ i ][ map_columns+1 ] = tile_map[ i ][ 1 ];
106
      }
107
108
      }
109
    110
      function to copy 3to3 matrix from Tile map
111
                                        ----- */
112
      _____
    void cut3to3Matrix( int i, int j ) {
113
      mtrx[ 0 ][ 0 ] = tile_map[ i-1 ][ j-1 ];
114
      mtrx[0][1] = tile_map[i-1][j];
115
      mtrx[0][2] = tile_map[i-1][j+1];
116
      mtrx[ 1 ][ 0 ] = tile_map[ i ][ j-1 ];
117
118
     mtrx[ 1 ][ 1 ] = tile_map[ i ][ j ];
     mtrx[ 1 ][ 2 ] = tile_map[ i ][ j+1 ];
119
      mtrx[ 2 ][ 0 ] = tile_map[ i+1 ][ j-1 ];
120
      mtrx[ 2 ][ 1 ] = tile_map[ i+1 ][ j ];
121
      mtrx[ 2 ][ 2 ] = tile_map[ i+1 ][ j+1 ];
122
123
      }
124
    125
126
      function to create matrix of phases
                                                                    _____ */
127
    void copyPhasestoM() {
128
      for( int i=0; i<3; i++ ) {</pre>
129
        for( int j=0; j<3; j++ ) {</pre>
130
          for( int k=i*tHeight; k<(i+1)*tHeight; k++ ) {</pre>
131
           for( int l=j*tWidth; l<(j+1)*tWidth; l++ ) {</pre>
132
             M[ k ][ 1 ] = TilePhases[mtrx[ i ][ j ]][ k-(i*tHeight) ][ l-(j*tWidth) ];
133
           }
134
          }
135
        }
136
      }
137
      }
138
139
140
      function to compute stiffness matrix of each pixel/value
141
                                142
    void computeStiffnessMatrix() {
143
      double e; // Young's modulus
144
      double ny; // Poisson's ratio
145
      double constant;
146
147
      for( int x=0; x<X; x++ ) {</pre>
148
        for( int y=0; y<Y; y++ ) {</pre>
149
150
         for( int z=0; z<Z; z++ ) {</pre>
           e = PhaseMatrix[ M[ y ][ z ] ][ 0 ];
151
           ny = PhaseMatrix[ M[ y ][ z ] ][ 1 ];
152
           constant = e/(( 1+ny )*( 1-2*ny ));
153
154
           D[x][y][z][0] = D[x][y][z][6] = 
155
           D[ x ][ y ][ z ][ 11 ] = constant*( 1-ny );
156
157
           D[x][y][z][1] = D[x][y][z][2] = \setminus
158
```

```
D[ x ][ y ][ z ][ 7 ] = constant*ny;
159
160
          D[x][y][z][15] = D[x][y][z][18] = \
161
          D[ x ][ y ][ z ][ 20 ] = constant*(( 1-2*ny )/2);
162
163
          D[x][y][z][3] = D[x][y][z][4] = D[x][y][z][5] = \
164
          D[x][y][z][8] = D[x][y][z][9] = D[x][y][z][10] = \
165
          D[x][y][z][12] = D[x][y][z][13] = D[x][y][z][14] = \
166
           D[x][y][z][16] = D[x][y][z][17] = D[x][y][z][19] = 0.0;
167
         }
168
       }
169
     }
170
     }
171
172
    /* ______
173
     function to compute Sigma=stiffness matrix*epsilon ( S=D*E )
174
     ----- */
175
   void computeStress() {
176
     for( int i=0; i<X; i++ ) {</pre>
177
       for( int j=0; j<Y; j++ ) {</pre>
178
         for( int k=0; k<Z; k++ ) {</pre>
179
         // isotropic case
180
           S[get_index(i, j, k, 0)] = \setminus
181
           D[ i ][ j ][ k ][ 0 ]*E[ get_index( i, j, k, 0 )] + \
182
          D[ i ][ j ][ k ][ 1 ]*E[ get_index( i, j, k, 1 )] + \
183
          D[ i ][ j ][ k ][ 2 ]*E[ get_index( i, j, k, 2 )];
184
185
          S[get_index(i, j, k, 1)] = \setminus
186
          D[ i ][ j ][ k ][ 1 ]*E[ get_index( i, j, k, 0 )] + \
187
          D[ i ][ j ][ k ][ 6 ]*E[ get_index( i, j, k, 1 )] + \
188
          D[ i ][ j ][ k ][ 7 ]*E[ get_index( i, j, k, 2 )];
189
190
          S[get_index(i, j, k, 2)] = \setminus
191
          D[ i ][ j ][ k ][ 2 ]*E[ get_index( i, j, k, 0 )] + \
192
          D[i][j][k][7]*E[get_index(i, j, k, 1)] + \
193
          D[ i ][ j ][ k ][ 11 ]*E[ get_index( i, j, k, 2 )];
194
195
           S[ get_index( i, j, k, 3 )] = \setminus
196
197
           2*D[ i ][ j ][ k ][ 15 ]*E[ get_index( i, j, k, 3 )];
198
           S[ get_index( i, j, k, 4 )] = \setminus
199
           2*D[ i ][ j ][ k ][ 18 ]*E[ get_index( i, j, k, 4 )];
200
201
           S[get_index(i, j, k, 5)] = \setminus
202
           2*D[ i ][ j ][ k ][ 20 ]*E[ get_index( i, j, k, 5 )];
203
         }
204
       }
205
     }
206
     }
207
208
    /* _____
209
     function to initialize strains ( epsilon )
210
     ----- */
211
   void initializeStrains( int a ) {
212
     for( int q=0; q<6; q++ ) {</pre>
213
       E0[ q ]= Loads[ a ][ q+1 ];
214
     }
215
216
```

```
for( int i=0; i<X; i++ ) {</pre>
217
        for( int j=0; j<Y; j++ ) {</pre>
218
          for( int k=0; k<Z; k++ ) {</pre>
219
            for( int q=0; q<6; q++ ) {</pre>
220
              E[ get_index( i, j, k, q )]=E0[ q ];
221
            }
222
          }
223
        }
224
      }
225
      }
226
227
    228
229
      function to normalize strains ( epsilon )
                                               ----- */
230
    void normalize() {
231
      for( int i=0; i<X; i++ ) {</pre>
232
        for( int j=0; j<Y; j++ ) {</pre>
233
234
          for( int k=0; k<(2*(Z/2+1)); k++ ) {</pre>
            for( int q=0; q<6; q++) {</pre>
235
              E[ get_index( i, j, k, q )] /= scale;
236
            }
237
          }
238
        }
239
      }
240
      }
241
242
    /* ==
243
244
      function to store results from previous iteration
                                                                      ----- */
245
    void store_prev_results() {
246
      for( int i=0; i<X; i++ ) {</pre>
247
        for( int j=0; j<Y; j++ ) {</pre>
248
          for( int k=0; k<Z; k++ ) {</pre>
249
250
            for( int q=0; q<6; q++ ) {</pre>
              S_prev[ get_index( i, j, k, q ) ] = S[ get_index( i, j, k, q ) ];
251
            }
252
          }
253
        }
254
255
      }
      }
256
257
    258
259
      function to compute error and average stress and strains
      _____
                             ----- */
260
    int check_stresses( ) {
261
      int array_size = X*Y*Z*6;
262
      double strain_av[ 6 ] = { 0.0, 0.0, 0.0, 0.0, 0.0, 0.0 };
263
      double stress_av[ 6 ] = { 0.0, 0.0, 0.0, 0.0, 0.0, 0.0 };
264
265
266
      error = 0.0;
      for( int i=0; i<X; i++ ) {</pre>
267
        for( int j=0; j<Y; j++ ) {</pre>
268
          for( int k=0; k<Z; k++ ) {</pre>
269
            for( int q=0; q<6; q++ ) {</pre>
270
              error+=pow( S_prev[ get_index( i,j,k,q )] - S[ get_index( i,j,k,q )], 2 );
271
              stress_av[ q ]+=S[ get_index( i, j, k, q )];
272
              strain_av[ q ]+=E[ get_index( i, j, k, q )];
273
            }
274
```

```
}
275
        }
276
      }
277
278
      for( int i=0; i<6; i++ ) {</pre>
279
        stress_av[ i ]=stress_av[ i ]/scale;
280
        strain_av[ i ]=strain_av[ i ]/scale;
281
282
        if( i>=3 && i<=5 ) {
          strain_av[ i ]*=2.0; //convert shear eigenstrain
283
        }
284
        printf( "Stress (%d)=%lf Strain (%d)=%lf\n", i, stress_av[ i ], i, strain_av[ i ]);
285
        fflush( stdout );
286
      }
287
288
      error = sqrt( error ) / array_size;
289
      printf( "error = %e tolerance = %e\n", error, tolerance );
290
      fflush( stdout );
291
292
      if( error<tolerance ) { // when the error is smaller than tolerance, finish
293
        return 0; // end of iteration
294
      }
295
      else {
296
        store_prev_results();
297
        return 1;
298
      }
299
      }
300
301
302
                                                           _____
      function to return gamma operator
303
                                                                ----- */
                                                  _____
304
    double gama_iso( int i, int j, int k, int h, double* x) {
305
      double vel;
306
      double lambda=0.0;
307
      double my;
308
      double gama=0.0;
309
      my=ii/2; // mu of reference medium
310
      vel=x[ 0 ]*x[ 0 ]+x[ 1 ]*x[ 1 ]+x[ 2 ]*x[ 2 ];
311
312
      gama = (( 1.0/4.0 ) / ( my*vel )) * ((( k==i ) * x[ h-1 ]*x[ j-1 ]) + \
313
      (( h==i ) * x[ k-1 ]*x[ j-1 ]) + (( k==j ) * x[ h-1 ]*x[ i-1 ]) + \
314
      (( h==j ) * x[ k-1 ]*x[ i-1 ])) - (( lambda+my ) / ( my*( lambda+2.0*my ))) * \
315
      (( x[ i-1 ]*x[ j-1 ]*x[ k-1 ]*x[ h-1 ]) / ( vel*vel ));
316
317
      if( my == 0.0 ) {
318
        return( 0.0 ); // because in this case gama = NaN
319
      }
320
      else {
321
        return gama;
322
      }
323
324
      }
325
    /* ------
326
      - function computes all eigenvalues and eigenvectors of the matrix
327
      - matrix is stored as dense matrix and will be overwritten!
328
      - eigenvectors are columns of the matrix evec but matrix is stored
329
      in usual way, by rows.
330
331
      param a - array containing matrix
332
```

```
param evec - array containing eigenvectors
333
       param eval - array containing eigenvalues
334
       param n - order of matrix a (number of rows or columns)
335
       param ni - maximum number of iterations
336
       param ani - number of performed iterations
337
       param limit - maximum acceptable absolute value of offdiagonal element
338
         _____
                                                                                        -- */
339
340
    void jacobi( double *a, double *evec, double *eval, long n, long ni, long &ani, \
                  double limit ) {
341
       long i, j, k, l, ii, jj, en, nn;
342
343
       double c, s, q, r, t, ai, aj;
344
       en=(n*n-n)/2;
345
346
       // initial values
347
       k=0;
348
       for( i=0; i<n; i++ ) {</pre>
349
         for( j=0; j<n; j++ ) {</pre>
350
           evec[ k ]=0.0;
351
352
           k++;
         }
353
       }
354
       for( i=0; i<n; i++ ) {</pre>
355
356
         evec[ i*n+i ]=1.0;
       }
357
358
       // main iteration loop
359
       for( k=0; k<ni; k++ ) {</pre>
360
         nn=0;
361
         for( i=0; i<n; i++ ) {</pre>
362
           for( j=i+1; j<n; j++ ) {</pre>
363
             if( fabs( a[ i*n+j ])<limit ) {</pre>
364
               nn++;
365
               continue;
366
             }
367
             else {
368
               q=(a[j*n+j]-a[i*n+i])/2.0/a[i*n+j];
369
               r=sqrt(1.0+q*q);
370
371
               if (q>=0.0) {
372
                 t=-q+r;
               }
373
               else {
374
375
                 t=-q-r;
               }
376
               r=sqrt(1.0+t*t);
377
               c=1.0/r;
378
               s=t*c;
379
380
         // A.J
381
382
               ii=i;
               jj=j;
383
               for( l=0; l<n; l++ ) {</pre>
384
                 ai=a[ii];
385
                 aj=a[jj];
386
                 a[ii]=ai*c-aj*s;
387
                 a[jj]=ai*s+aj*c;
388
                 ii+=n;
389
                 jj+=n;
390
```

```
}
391
392
        // J.A.J
393
              ii=i*n;
394
              jj=j*n;
395
              for( l=0; l<n; l++ ) {</pre>
396
397
                ai=a[ii];
398
                aj=a[jj];
                a[ii]=ai*c-aj*s;
399
                a[jj]=ai*s+aj*c;
400
401
                ii++;
                jj++;
402
              }
403
404
        // Q=Q.J
405
              ii=i;
406
              jj=j;
407
              for( l=0; l<n; l++ ) {</pre>
408
                ai=evec[ii];
409
                aj=evec[jj];
410
                evec[ii]=ai*c-aj*s;
411
                evec[jj]=ai*s+aj*c;
412
                ii+=n;
413
                jj+=n;
414
              }
415
            }
416
          }
417
        }
418
        if( nn==en ) {
419
          break;
420
        }
421
      }
422
423
      // number of performed iterations
424
      ani=k;
425
426
      for( i=0; i<n; i++ ) {</pre>
427
        eval[ i ]=a[ i*n+i ];
428
429
      }
      }
430
431
432
    function to store data in 2 dimensional array (option 1)
433
                                         ----- */
      _____
434
    void storeData_opt1( int J, int K ) {
435
      for( int i=0; i<X; i++ ) {</pre>
436
        for( int j=0; j<tWidth; j++ ) {</pre>
437
          for( int k=0; k<tHeight; k++ ) {</pre>
438
439
            for( int q=0; q<6; q++ ) {</pre>
              Stress_tensors[ get_ijk( i, ( J*tWidth )+j ,( K*tHeight )+k )][ q ] = \
440
              S[ get_index( i, j+tWidth, k+tHeight, q )];
441
442
              Strain_tensors[ get_ijk( i, ( J*tWidth )+j ,( K*tHeight )+k )][ q ] = \
443
              E[ get_index( i, j+tWidth, k+tHeight, q )];
444
445
              Microstructure[ get_ijk( i, ( J*tWidth )+j ,( K*tHeight )+k )] = \
446
              M[ j+tWidth ][ k+tHeight ];
447
            }
448
```

} 449} 450 } 451} 452453454 /\* = 455function to store data in 2 dimensional array (option 2) 456---------- \*/ void storeData\_opt2() { 457for( int i=0; i<X; i++ ) {</pre> 458for( int j=0; j<Y; j++ ) {</pre> 459for( int k=0; k<Z; k++ ) {</pre> 460 for( int q=0; q<6; q++ ) {</pre> 461 Stress\_tensors[ get\_ijk( i, j, k )][ q ] = S[ get\_index( i, j, k, q )]; 462 Strain\_tensors[ get\_ijk( i, j, k )][ q ] = E[ get\_index( i, j, k, q )]; 463Microstructure[ get\_ijk( i, j, k )] = M[ j ][ k ]; 464} 465} 466 } 467 } 468 } 469470471472function to print results to VTK \_\_\_\_\_ ----- \*/ 473 void printVTK( int n ) { 474FILE \*output = NULL; 475double \*\*points; 476char VTK\_filename[ 100 ]; 477 int \*\*cells; 478int \*cell\_types; 479 int N = 0, n\_points, n\_cells; 480481 sprintf( VTK\_filename, "%s\_load%d.vtk", \_OUTPUT\_FILE\_, n ); 482483int X\_size = X; 484int Y\_size = map\_columns\*tWidth; 485 int Z\_size = map\_rows\*tHeight; 486487 n\_points = ( X\_size+1 )\*( Y\_size+1 )\*(Z\_size+1); 488n\_cells = X\_size\*Y\_size\*Z\_size; 489 490 points = create\_2D\_array\_double( n\_points, 3 ); 491cells = create\_2D\_array\_int( n\_cells, 9 ); 492cell\_types = new int [ n\_cells ]; 493 494N = O;495for( int x=0; x<( X\_size+1 ); x++ ) {</pre> 496 for( int y=0; y<( Y\_size+1 ); y++ ) {</pre> 497498 for( int z=0; z<( Z\_size+1 ); z++ ) {</pre> points[ N ][ 0 ] = x/10.0; 499 points[ N ][ 1 ] = y/10.0; 500points[ N ][ 2 ] = z/10.0; 501N++; 502 } 503} 504} 505506

```
N = 0;
507
      int P = 0;
508
      for( int x=0; x<X_size ; x++ ) {</pre>
509
        for( int y=0; y<Y_size; y++ ) {</pre>
510
          for( int z=0; z<Z_size; z++ ) {</pre>
511
            cells[ N ][ 0 ] = 8;
512
            cells[ N ][ 1 ] = P;
513
514
            cells[ N ][ 2 ] = P+(Z_size+1)*(Y_size+1);
            cells[ N ][ 3 ] = P+(Z_size+1);
515
            cells[ N ][ 4 ] = P+(Z_size+1)*(Y_size+1)+(Z_size+1);
516
            cells[N][5] = cells[N][1]+1;
517
            cells[N][6] = cells[N][2]+1;
518
            cells[N][7] = cells[N][3]+1;
519
            cells[N][8] = cells[N][4]+1;
520
            N++;
521
            P++;
522
          }
523
          P++;
524
        }
525
        P++;
526
      }
527
528
529
      for( int i = 0; i < n_cells; i++ ) {</pre>
530
        cell_types[ i ] = 11;
531
      7
532
533
      OpenFile( &output, VTK_filename, "wt" );
534
      char fileversion[] = "3.0";
535
      char Micro_mark[] = "Microstructure";
536
      postWangTilesVtk VTK_output;
537
      VTK_output.printVtkHeaderUnstructuredGrid( output, fileversion, _CREATOR_ , \
538
                                                  Loads[ n ]);
539
      VTK_output.printVtkNodalCoordinates( output, points, n_points );
540
      VTK_output.printVtkCells( output, cells, n_cells );
541
      VTK_output.printVtkCellTypes( output, cell_types, n_cells );
542
      VTK_output.printVtk_CELL_DATA_keyword( output, n_cells );
543
      VTK_output.printVtkIntScalars( output, Microstructure, Micro_mark, n_cells );
544
545
      VTK_output.printVtkDoubleVoigtMandelTensors( output, Stress_tensors, \
                                                    Stress_name , n_cells );
546
      VTK_output.printVtkDoubleVoigtMandelTensors( output, Strain_tensors, \
547
                                                    Strain_name , n_cells );
548
549
      CloseFile( output );
550
      printf( "\nVTK file created!\n\n" );
551
552
      delete_2D_array( points, n_points );
553
      delete_2D_array( cells, n_cells );
554
      delete cell_types;
555
556
      }
557
    // _____
558
    void get_eig_val( double *min, double *max ) {
559
      double evec[36];
560
      double matrix[36];
561
      double matrix1[36];
562
      double eval[6];
563
      long ani=0;
564
```

```
min[0]=min[1]=10000000;
565
       \max[0] = \max[1] = 0;
566
567
       //go through all phases in the material
568
       for( int i=0; i<X; i++ ) {</pre>
569
         for( int j=0; j<Y; j++ ) {</pre>
570
           for( int k=0; k<Z; k++ ) {</pre>
571
572
              for(int l=0; l<6; l++ ) {</pre>
                matrix[ 1 ]=D[ i ][ j ][ k ][ 1 ];
573
              }
574
             matrix[ 6 ]=D[ i ][ j ][ k ][ 1 ];
575
              for( int l=0; l<5; l++ ) {</pre>
576
                matrix[ 7+1 ]=D[ i ][ j ][ k ][ 6+1 ];
577
              }
578
             matrix[ 12 ]=D[ i ][ j ][ k ][ 2 ];
579
             matrix[ 13 ]=D[ i ][ j ][ k ][ 7 ];
580
              for( int l=0; l<4; l++ ) {</pre>
581
582
                matrix[ 14+1 ]=D[ i ][ j ][ k ][ 11+1 ];
              }
583
             matrix[ 18 ]=D[ i ][ j ][ k ][ 3 ];
584
             matrix[ 19 ]=D[ i ][ j ][ k ][ 8 ];
585
             matrix[ 20 ]=D[ i ][ j ][ k ][ 12 ];
586
              for (int 1=0; 1<3; 1++ ) {
587
                matrix[ 21+1 ]=D[ i ][ j ][ k ][ 15+1 ];
588
              }
589
             matrix[24]=D[i][j][k][4];
590
             matrix[25]=D[i][j][k][9];
591
             matrix[26]=D[i][j][k][13];
592
             matrix[27]=D[i][j][k][16];
593
              for (int 1=0; 1<2; 1++ ) {
594
                matrix[ 28+1 ]= D[ i ][ j ][ k ][ 18+1 ];
595
              }
596
             matrix[ 30 ]=D[ i ][ j ][ k ][ 5 ];
597
             matrix[ 31 ]=D[ i ][ j ][ k ][ 10 ];
598
             matrix[ 32 ]=D[ i ][ j ][ k ][ 14 ];
599
             matrix[ 33 ]=D[ i ][ j ][ k ][ 17 ];
600
             matrix[ 34 ]=D[ i ][ j ][ k ][ 19 ];
601
             matrix[ 35 ]=D[ i ][ j ][ k ][ 20 ];
602
603
       //copy matrices
604
              for(int l=0; l<36; l++ ) {</pre>
605
                matrix1[ l ]=matrix[ l ];
606
              }
607
608
609
              jacobi( matrix, evec, eval, 6, 200, ani, 0.000001);
              for( int l=0; l<6; l++ ) {</pre>
610
                if( eval[ 1 ]<min[ 0 ]) {
611
                  min[ 0 ]=eval[ 1 ];
612
                  if( eval[ 1 ]<tolerance ) {</pre>
613
614
                    printf( "chyba %d %d %d at %d\n", i, j, k, l );
                  }
615
                }
616
                if( eval[ 1 ]>max[ 0 ]) {
617
                  max[ 0 ]=eval[ 1 ];
618
                }
619
              }
620
       //rotate matrix
621
              for( int l=0; l<6; l++ ) {</pre>
622
```

```
for( int t=3; t<6; t++ ) {</pre>
623
                 matrix1[ t*6+1 ]*=sqrt( 2. );
624
                 matrix1[ l*6+t ]*=sqrt( 2. );
625
               }
626
             }
627
628
             jacobi( matrix1, evec, eval, 6, 200, ani, 0.000001 );
629
630
             for( int l=0; l<6; l++ ) {</pre>
               if( eval[ 1 ]<min[ 1 ]) {
631
                 min[ 1 ]=eval[ 1 ];
632
                 if( eval[ 1 ]<tolerance ) {</pre>
633
                   printf( "chyba %d %d %d at %d\n", i, j, k, l );
634
                 }
635
               }
636
               if( eval[ 1 ]>max[ 1 ]) {
637
                 max[ 1 ]=eval[ 1 ];
638
639
640
             }
           }
641
        }
642
      }
643
      }
644
645
    646
    void getFourierStrain( ) {
647
      double ksi[ 3 ]={ 0.0, 0.0, 0.0 };
648
649
      for( int i=0; i<X; i++ ) {</pre>
650
        for( int j=0; j<Y; j++ ) {</pre>
651
           for( int k=0; k<( Z/2+1 ); k++ ) {</pre>
652
             ksi[ 0 ]=( i-X*(( i>X/2 ) ? 1:0 ))*( 1.0/periodx );
653
             ksi[ 1 ]=( j-Y*(( j>Y/2 ) ? 1:0 ))*( 1.0/periody );
654
             ksi[ 2 ]=k*( 1.0/periodz );
655
656
             if(( i==0 )&&( j==0 )&&( k==0 )) {
657
               for( int q=0; q<6; q++ ) {</pre>
658
                 E[ get_index( 0, 0, 0, 2*q )]=E0[ q ]*scale;
659
                 E[ get_index( 0, 0, 0, 2*q+1 )]=0.0;
660
               }
661
             }
662
             else {
663
               for( int q=0; q<3; q++ ) {</pre>
664
                 E[get_index(i, j, 2*k, 2*q)] -= \
665
                 (gama_iso( q+1,q+1,1,1,ksi )*S[ get_index( i, j, 2*k, 0 )] + \
666
                   gama_iso( q+1,q+1,2,2,ksi )*S[ get_index( i, j, 2*k, 2 )] + \
667
                   gama_iso( q+1,q+1,3,3,ksi )*S[ get_index( i, j, 2*k, 4 )] + \
668
                   2*(gama_iso( q+1,q+1,1,2,ksi )*S[ get_index( i, j, 2*k, 10 )] + \
669
                     gama_iso( q+1,q+1,1,3,ksi )*S[ get_index( i, j, 2*k, 8 )] + \
670
                     gama_iso( q+1,q+1,2,3,ksi )*S[ get_index( i, j, 2*k, 6 )]));
671
672
                 E[get_index( i, j, 2*k, 2*q+1 )] -= \
673
                 (gama_iso( q+1,q+1,1,1,ksi )*S[ get_index( i, j, 2*k, 1 )] + \
674
                   gama_iso( q+1,q+1,2,2,ksi )*S[ get_index( i, j, 2*k, 3 )] + \
675
                   gama_iso( q+1,q+1,3,3,ksi )*S[ get_index( i, j, 2*k, 5 )] + \
676
                   2*(gama_iso( q+1,q+1,1,2,ksi )*S[ get_index( i, j, 2*k, 11 )] + \
677
                     gama_iso( q+1,q+1,1,3,ksi )*S[ get_index( i, j, 2*k, 9 )] + \
678
                     gama_iso( q+1,q+1,2,3,ksi )*S[ get_index( i, j, 2*k, 7 )]));
679
               }
680
```

```
for ( int q=1; q<3; q++ ) {
681
               for (int l=q+1; l<4; l++) {
682
                  E[ get_index( i, j, 2*k, 2*(8-q-1) )] -= \
683
                  (gama_iso(q,1,1,1,ksi)*S[ get_index( i, j, 2*k, 0 )] + \
684
                   gama_iso(q,1,2,2,ksi)*S[ get_index(i, j, 2*k, 2 )] + \
685
                   gama_iso(q,1,3,3,ksi)*S[ get_index( i, j, 2*k, 4 )] + \
686
                   2*(gama_iso(q,1,1,2,ksi)*S[ get_index( i, j, 2*k, 10 )] + \
687
                     gama_iso(q,1,1,3,ksi)*S[ get_index( i, j, 2*k, 8 )] + \
688
                     gama_iso(q,1,2,3,ksi)*S[ get_index( i, j, 2*k, 6 )]));
689
690
                  E[ get_index( i, j, 2*k, 2*(8-q-1)+1 )] -= \
691
                  (gama_iso(q,1,1,1,ksi)*S[ get_index( i, j, 2*k, 1 )] + \
692
                   gama_iso(q,1,2,2,ksi)*S[ get_index ( i, j, 2*k, 3 )] + \
693
                   gama_iso(q,1,3,3,ksi)*S[ get_index( i, j, 2*k, 5 )] + \
694
                   2*(gama_iso(q,1,1,2,ksi)*S[ get_index( i, j, 2*k, 11 )] + \
695
                     gama_iso(q,1,1,3,ksi)*S[ get_index( i, j, 2*k, 9 )] + \
696
                     gama_iso (q,1,2,3,ksi)*S[ get_index( i, j, 2*k, 7 )]));
697
698
                }
             }
699
            }
700
          }
701
        }
702
      }
703
      }
704
705
    /*
706
      function for load tile file names from input file, create, load and extend
707
708
      tiling map
                                    ._____ */
709
    void loadTiles( FILE *file ) {
710
      _TILE_NAMES_ = new char* [ _NO_TILES_ ];
711
      for( int i=0; i<_NO_TILES_; i++ ) {</pre>
712
        _TILE_NAMES_[ i ] = new char [ 100 ];
713
        fgetstr( _TILE_NAMES_[ i ], 100, file );
714
      }
715
716
      fgetstr( _TILING_MAP_FILENAME_, 100, file );
717
      map_rows = GetRangeOfFileRows( _TILING_MAP_FILENAME_ );
718
719
      map_columns = GetRangeOfFileColumns( _TILING_MAP_FILENAME_ );
720
      tile_map = new int* [ map_rows+2 ]; // +2 to create one periodic layer around
721
      for( int i=0; i<map_rows+2; i++ ) {</pre>
722
        tile_map[ i ] = new int [ map_columns+2 ]; // +2 to create one periodic layer around
723
      }
724
725
      ReadDataToArray( tile_map, _TILING_MAP_FILENAME_ , map_rows+2, map_columns+2 );
726
      extendTileMap();
727
      }
728
729
730
    function for load phases from phase file
731
      ----- */
732
    void loadPhases( char *file, int n ) {
733
      FILE *phase_file = NULL;
734
      int phase;
735
736
      PhaseMatrix = new double* [ n ];
737
      for( int i=0; i<n; i++ ) {</pre>
738
```

```
PhaseMatrix[ i ] = new double [ 2 ]; // [ i ][ 0 ] = E; [ i ][ 1 ] = NY
739
      }
740
741
      OpenFile( &phase_file, file, "rt" );
742
      for( int i=0; i<n; i++ ) {</pre>
743
        fscanf( phase_file, "%d ", &phase );
744
        if( phase == i ) {
745
746
          fscanf( phase_file, "%lf %lf ", &PhaseMatrix[ i ][ 0 ], &PhaseMatrix[ i ][ 1 ] );
        }
747
        else {
748
          Error( "\nCannot load correct phase, check Phase_file", "");
749
          exit(0);
750
        }
751
      }
752
      CloseFile( phase_file );
753
      }
754
755
756
    function for load Load cases from file
757
      ----- */
758
    void loadLoadCases( char *file, int n ) {
759
      FILE *loads_file = NULL;
760
761
      Loads = new double* [ n ];
762
      for( int i=0; i<n; i++ ) {</pre>
763
        Loads[ i ] = new double [ 7 ]; // [ i ][e11][e22][e33][e23][e13][e12]
764
      }
765
766
      OpenFile( &loads_file, file, "rt" );
767
      for( int i=0; i<n; i++ ) {</pre>
768
        fscanf( loads_file, "%lf ", &Loads[ i ][ 0 ] );
769
        if(Loads[i][0] == i) {
770
          for( int j=1; j<7; j++ ) {</pre>
771
            fscanf( loads_file, "%lf", &Loads[ i ][ j ] );
772
          }
773
        }
774
        else {
775
          Error( "\nCannot load correct load case, check Load_cases_file", "");
776
777
          exit( 0 );
        }
778
      }
779
      CloseFile( loads_file );
780
      }
781
782
    // ========
                           783
    void Option_1() {
784
      BWBitmap **tile = new BWBitmap* [ _NO_TILES_ ];
785
      for( int i=0; i<_NO_TILES_; i++ ) {</pre>
786
787
        tile[ i ] = new BWBitmap( _TILE_NAMES_[ i ] );
788
      }
789
      tHeight = tile[ 0 ]->GetHeight();
790
      tWidth = tile[ 0 ]->GetWidth();
791
      X = 1;
792
      Y = 3 \times tWidth;
793
      Z = 3 * t Height;
794
      periodx = X;
795
      periody = Y;
796
```

```
periodz = Z;
797
      scale = X*Y*Z;
798
799
      int dimensions[] = { X, Y, Z };
      int konverg;
800
      double min[ 2 ]={ 0, 0 }; //min eigenvalue
801
      double max[ 2 ]={ 0, 0 }; //max eigenvalue
802
      TilePhases = create_3D_array_int( _NO_TILES_, tHeight, tWidth );
803
      M = create_2D_array_int( Y, Z );
804
805
      for( int i=0; i<_NO_TILES_; i++ ) {</pre>
806
         for( int k=0; k<tHeight; k++ ) {</pre>
807
           for( int m=0; m<tWidth; m++ ) {</pre>
808
             TilePhases[ i ][ k ][ m ] = tile[ i ]->GetPixel( m, (( tHeight-1 )-k ));
809
           }
810
         }
811
      }
812
813
814
      printf( "\nCreating plans, arrays and computing reference medium..." );
      fflush( stdout );
815
      S = fftw_alloc_real( X*Y*(2*(Z/2+1))*6 );
816
      S_{prev} = fftw_alloc_real(X*Y*(2*(Z/2+1))*6);
817
      E = fftw_alloc_real( X*Y*(2*(Z/2+1))*6);
818
      D = create_4D_array_double( X, Y, Z, 21 );
819
      p_S = fftw_plan_many_dft_r2c(3, dimensions, 6, S, NULL, 6, 1, \
820
                                       (fftw_complex*)S, NULL, 6, 1, FFTW_MEASURE );
821
      p_E = fftw_plan_many_dft_r2c( 3, dimensions, 6, E, NULL, 6, 1, \
822
                                       (fftw_complex*)E, NULL, 6, 1, FFTW_MEASURE );
823
      pinv_E = fftw_plan_many_dft_c2r( 3, dimensions, 6, (fftw_complex*)E, \
824
                                          NULL, 6, 1, E, NULL, 6, 1, FFTW_MEASURE );
825
      Stress_tensors = create_2D_array_double(( map_rows*tHeight ) * \
826
                                                  ( map_columns*tWidth ), 6 );
827
      Strain_tensors = create_2D_array_double(( map_rows*tHeight ) * \
828
                                                  ( map_columns*tWidth ), 6 );
829
      Microstructure = new int[( map_rows*tHeight )*( map_columns*tWidth )];
830
831
      for( int load_i=0; load_i<N_loads; load_i++ ) {</pre>
832
         printf( "\nComputing load case number %d\n", load_i );
833
834
835
         // biggest cycles over each 3x3 tiles from tiling map
         for( int I=1; I<( map_rows+1 ); I++ ) {</pre>
836
           for( int J=1; J<( map_columns+1 ); J++ ) {</pre>
837
             printf( "\nComputing tile[ %d ] [ %d ] from tiling map\n", I-1, J-1 );
838
             cut3to3Matrix( I, J );
839
             copyPhasestoM();
840
             computeStiffnessMatrix();
841
             get_eig_val( min, max );
842
             ii= (( min[ 0 ]+max[ 0 ] )/2 );
843
             printf("ref. medium ii=%e\n", ii);
844
             fflush(stdout);
845
846
             iter_num=1;
             konverg=1;
847
             initializeStrains( load_i );
848
             computeStress();
849
             printf( "%d\n", iter_num );
850
             store_prev_results();
851
852
             while(( konverg!=0 )&&( iter_num<ITERMAX )) {</pre>
853
               iter_num++;
854
```

```
fftw_execute( p_S );
855
               fftw_execute( p_E );
856
               printf( "%d\n", iter_num );
857
               getFourierStrain();
858
               fftw_execute( pinv_E );
859
               normalize();
860
861
               computeStress();
862
               //check at beginning and in every 10th cycle
863
               if(( iter_num==2 ) || ( iter_num%10==0 )) {
864
                 konverg=check_stresses();
865
               }
866
             }
867
             storeData_opt1( I-1, J-1 );
868
          }
869
        }
870
        printVTK( load_i );
871
      }
872
873
      fftw_destroy_plan( p_S );
874
      fftw_destroy_plan( p_E );
875
      fftw_destroy_plan( pinv_E );
876
      fftw_free( S );
877
      fftw_free( S_prev );
878
      fftw_free( E );
879
      delete_4D_array( D, X, Y, Z );
880
      delete_3D_array( TilePhases , _NO_TILES_, tHeight );
881
      delete_2D_array( M , Y );
882
      delete_2D_array( Stress_tensors , tHeight*tWidth );
883
      delete_2D_array( Strain_tensors , tHeight*tWidth );
884
      delete [] Microstructure;
885
      for( int i=0; i<_NO_TILES_; i++ ) {</pre>
886
        delete tile[ i ];
887
      }
888
      }
889
890
    891
    void Option_2() {
892
893
      BWBitmap *original = new BWBitmap( _ORIGINAL_ );
      tHeight = original->GetHeight( );
894
      tWidth = original->GetWidth( );
895
      X = 1;
896
      Y = tWidth;
897
      Z = tHeight;
898
      periodx = X;
899
      periody = Y;
900
      periodz = Z;
901
      scale = X*Y*Z;
902
903
904
      int dimensions[] = { X, Y, Z };
      int konverg;
905
      double min[ 2 ]={ 0.0, 0.0 }; //min eigenvalue
906
      double max[ 2 ]={ 0.0, 0.0 }; //max eigenvalue
907
908
      M = create_2D_array_int( Y, Z );
909
      for( int k=0; k<tHeight; k++ ) {</pre>
910
        for( int m=0; m<tWidth; m++ ) {</pre>
911
          M[ k ][ m ] = original->GetPixel( m, (( tHeight-1 )-k ));
912
```

```
}
913
      }
914
915
      printf( "\nCreating plans, arrays and computing reference medium..." );
916
      fflush( stdout );
917
      S = fftw_alloc_real( X*Y*(2*(Z/2+1))*6 );
918
919
      S_prev = fftw_alloc_real( X*Y*(2*(Z/2+1))*6 );
      E = fftw_alloc_real( X*Y*(2*(Z/2+1))*6);
920
      D = create_4D_array_double( X, Y, Z, 21 );
921
      p_S = fftw_plan_many_dft_r2c( 3, dimensions, 6, S, NULL, 6, 1, \
922
                                       (fftw_complex*)S, NULL, 6, 1, FFTW_MEASURE );
923
      p_E = fftw_plan_many_dft_r2c(3, dimensions, 6, E, NULL, 6, 1, \
924
                                       (fftw_complex*)E, NULL, 6, 1, FFTW_MEASURE );
925
      pinv_E = fftw_plan_many_dft_c2r( 3, dimensions, 6, (fftw_complex*)E, \
926
                                          NULL, 6, 1, E, NULL, 6, 1, FFTW_MEASURE );
927
      Stress_tensors = create_2D_array_double( tHeight* tWidth, 6 );
928
      Strain_tensors = create_2D_array_double( tHeight* tWidth, 6 );
929
930
      Microstructure = new int[ tHeight*tWidth ];
931
      computeStiffnessMatrix(); // computing the stiffness matrix
932
      get_eig_val( min, max ); // computing eigen values
933
      ii=(( min[ 0 ]+max[ 0 ] )/2 );
934
      printf( "ref. medium ii = %e\n", ii );
935
      fflush( stdout );
936
937
      for( int load_i=0; load_i<N_loads; load_i++ ) {</pre>
938
         iter_num=1;
939
940
         konverg=1;
         initializeStrains( load_i );
941
         computeStress();
942
         printf( "%d\n", iter_num );
943
         store_prev_results();
944
945
         while(( konverg!=0 )&&( iter_num<ITERMAX )) {</pre>
946
           iter_num++;
947
           fftw_execute( p_S );
948
           fftw_execute( p_E );
949
           printf( "%d\n", iter_num );
950
951
           getFourierStrain();
           fftw_execute( pinv_E );
952
           normalize();
953
           computeStress();
954
955
           //check at beginning and in every 10th cycle
956
           if(( iter_num==2 ) || ( iter_num%10==0 )) {
957
             konverg=check_stresses();
958
           }
959
         }
960
         storeData_opt2();
961
962
         printVTK( load_i );
      }
963
964
      fftw_destroy_plan( p_S );
965
      fftw_destroy_plan( p_E );
966
      fftw_destroy_plan( pinv_E );
967
      fftw_free( S );
968
      fftw_free( S_prev );
969
      fftw_free( E );
970
```

```
delete_4D_array( D, X, Y, Z );
971
      delete_2D_array( M , Y );
972
      delete_2D_array( Stress_tensors , tHeight*tWidth );
973
      delete_2D_array( Strain_tensors , tHeight*tWidth );
974
      delete [] Microstructure;
975
      delete original;
976
977
      }
978
    /* ------
979
      function for load data from input file ( Option 1 )
980
                         ----- */
        _____
981
    void loadInput_opt1( ) {
982
      FILE *in_file = NULL;
983
      char _PHASES_FILENAME_[ 100 ];
984
      char _LOADS_FILENAME_[ 100 ];
985
      char tmp[ 20 ];
986
      int N_phases;
987
988
      printf( "\nLoading input..." );
989
      OpenFile( &in_file, _INPUT_FILE_, "rt" );
990
      fgetstr( tmp, 20, in_file );
991
      if ( strcmp( tmp, "Option_1" )) { // checking correct input file
992
        Error( "\nProbably wrong input file, check your input file first line, " \
993
          "must contain \"Option_1\"\n", "");
994
        exit( 0 );
995
      }
996
997
      //char file_type[ 10 ];
998
      // loading type of computation (stress / strain )
999
      //fgetstr( file_type, 10, in_file );
1000
      //printf( "\n%s", file_type );
1001
1002
      fscanf( in_file, "%d ", &_NO_TILES_ ); // important: must be like this => "%d "
1003
      loadTiles( in_file );
1004
1005
      fscanf( in_file, "%d " , &N_phases ); // Loading number of phases from input file
1006
      fgetstr( _PHASES_FILENAME_, 100, in_file );
1007
      loadPhases( _PHASES_FILENAME_, N_phases );
1008
1009
      fscanf( in_file, "%d " , &N_loads );
1010
      fgetstr( _LOADS_FILENAME_, 100, in_file );
1011
      loadLoadCases( _LOADS_FILENAME_, N_loads );
1012
1013
      fgetstr( _OUTPUT_FILE_, 100, in_file );
1014
      fscanf( in_file, "%lf " , &tolerance );
1015
      fscanf( in_file, "%d " , &ITERMAX );
1016
      fgetstr( _CREATOR_, 100, in_file );
1017
      fgetstr( Stress_name, 100, in_file );
1018
      fgetstr( Strain_name, 100, in_file );
1019
1020
      CloseFile( in_file );
1021
      }
1022
1023
    /* _____
1024
      function for load data from input file ( Option 2 )
1025
      ----- */
1026
    void loadInput_opt2( ) {
1027
      FILE *in_file = NULL;
1028
```

```
char tmp[ 20 ];
1029
      char _PHASES_FILENAME_[ 100 ];
1030
      char _LOADS_FILENAME_[ 100 ];
1031
      int N_phases;
1032
1033
      printf( "\nLoading input..." );
1034
      OpenFile( &in_file, _INPUT_FILE_, "rt" );
1035
1036
      fgetstr( tmp, 20, in_file );
      if ( strcmp( tmp, "Option_2" )) { // checking correct input file
1037
       Error( "\nProbably wrong input file, check your input file first line, " \
1038
         "must contain \"Option_2\"\n", "");
1039
       exit( 0 );
1040
      }
1041
      fgetstr( _ORIGINAL_, 100, in_file );
1042
1043
      fscanf( in_file, "%d " , &N_phases );
1044
      fgetstr( _PHASES_FILENAME_, 100, in_file );
1045
1046
      loadPhases( _PHASES_FILENAME_, N_phases );
1047
      fscanf( in_file, "%d " , &N_loads );
1048
      fgetstr( _LOADS_FILENAME_, 100, in_file );
1049
      loadLoadCases( _LOADS_FILENAME_, N_loads );
1050
1051
      fgetstr( _OUTPUT_FILE_, 100, in_file );
1052
      fscanf( in_file, "%lf " , &tolerance );
1053
      fscanf( in_file, "%d " , &ITERMAX );
1054
      fgetstr( _CREATOR_, 100, in_file );
1055
1056
      fgetstr( Stress_name, 100, in_file );
      fgetstr( Strain_name, 100, in_file );
1057
1058
      CloseFile( in_file );
1059
      }
1060
1061
    1062
      function to print HELP for program
1063
      ----- */
1064
    void printHelp() {
1065
      printf( "\nTo run use following syntax: <executable_file> <option> <input_file>\n"
1066
       "_____\n"
1067
        "HELP:\n"
1068
        "_____\n"
1069
       "1 = option to compute with tiles\n"
1070
       "needed files:\n"
1071
       "\t'input file', 'phases file', 'tiles files', 'tiling map file'\n"
1072
       "\t( look in example files )\n"
1073
       "2 = option to compute single domainn"
1074
        "needed files:\n"
1075
        "\t'input file', 'phases file', 'single domain file'\n"
1076
       "\t( look in example files )\n"
1077
1078
       "other important facts:\n"
       "\t- minimal dimensions to compute are 3x3 pixels\n"
1079
       "\t- file containing tile map, MUST end with empty line\n"
1080
       "-----\n"
1081
       );
1082
1083
      }
1084
    1085
     Main function
1086
```

```
argv[ 0 ] = executable file
1087
       argv[1] = option (1 = compute with tiles; 2 = compute one domain)
1088
       argv[ 2 ] = input file
1089
                                      ----- */
       ------
1090
     int main( int argc, char *argv[] ){
1091
1092
       if( argc != 3 ){
1093
1094
         printHelp();
         return 0;
1095
       }
1096
1097
       strcpy( _INPUT_FILE_, argv[ 2 ] );
1098
1099
       if( strcmp( argv[ 1 ], "1" ) == 0 ) {
1100
         printf( "\nOption 1:\n" );
1101
         loadInput_opt1();
1102
         Option_1();
1103
         printf( "\nSuccessfully completed!\n\a" );
1104
1105
         return( 1 );
1106
       }
1107
1108
       else if( strcmp( argv[ 1 ], "2" ) == 0 ) {
1109
1110
         printf( "Option 2:\n" );
         loadInput_opt2();
1111
         Option_2();
1112
         printf( "\nSuccessfully completed!\n\a" );
1113
         return( 1 );
1114
       }
1115
1116
       else {
1117
         printf( "\nWrong or missing option.\n\n" );
1118
         printHelp();
1119
        return( 0 );
1120
1121
       }
       }
1122
```

# Příloha B

# Obrázky

Příloha obsahuje všechny obrázky a výsledky získané při tvorbě této diplomové práce.



Obrázek B.1: Zrekonstru<br/>ované mikrostruktury: (a) W8/2-2-010, (b) W8/2-2-017, (c) W8/2-2-027, (d) W8/2-2-038, (e) W8/2-2-052, (f) W8/2-2-067, (g) W8/2-2-084, (h) W8/2-2-104, (j) W8/2-2-125



Obrázek B.2: Množina W8/2-2-010, složka napětí $\sigma_y$ 



Obrázek B.3: Množina W8/2-2-010, složka napětí $\sigma_z$ 



Obrázek B.4: Množina W8/2-2-010, složka napětí $\tau_{yz}$ 



Obrázek B.5: Množina W8/2-2-017, složka napětí $\sigma_y$ 



Obrázek B.6: Množina W8/2-2-017, složka napětí $\sigma_z$ 



Obrázek B.7: Množina W8/2-2-017, složka napětí $\tau_{yz}$ 



Obrázek B.8: Množina W8/2-2-027, složka napětí $\sigma_y$ 



Obrázek B.9: Množina W8/2-2-027, složka napětí $\sigma_z$ 



Obrázek B.10: Množina W8/2-2-027, složka napětí  $\tau_{yz}$ 



Obrázek B.11: Množina W8/2-2-038, složka napětí $\sigma_y$ 



Obrázek B.12: Množina W8/2-2-038, složka napětí $\sigma_z$ 



Obrázek B.13: Množina W8/2-2-038, složka napětí $\tau_{yz}$ 



Obrázek B.14: Množina W8/2-2-052, složka napětí $\sigma_y$ 



Obrázek B.15: Množina W8/2-2-052, složka napětí $\sigma_z$ 



Obrázek B.16: Množina W8/2-2-052, složka napětí  $\tau_{yz}$


Obrázek B.17: Množina W8/2-2-067, složka napětí $\sigma_y$ 



Obrázek B.18: Množina W8/2-2-067, složka napětí $\sigma_z$ 



Obrázek B.19: Množina W8/2-2-067, složka napětí $\tau_{yz}$ 



Obrázek B.20: Množina W8/2-2-084, složka napětí $\sigma_y$ 



Obrázek B.21: Množina W8/2-2-084, složka napětí $\sigma_z$ 



Obrázek B.22: Množina W8/2-2-084, složka napětí $\tau_{yz}$ 



Obrázek B.23: Množina W8/2-2-104, složka napětí $\sigma_y$ 



Obrázek B.24: Množina W8/2-2-104, složka napětí $\sigma_z$ 



Obrázek B.25: Množina W8/2-2-104, složka napětí $\tau_{yz}$ 



Obrázek B.26: Množina W8/2-2-125, složka napětí $\sigma_y$ 



Obrázek B.27: Množina W8/2-2-125, složka napětí $\sigma_z$ 



Obrázek B.28: Množina W8/2-2-125, složka napětí $\tau_{yz}$ 

## Příloha C

## Seznam použitého softwaru

Následující seznam zahrnuje hlavní použité programy při tvorbě této práce, stejně tak při programování programu popsaného v kapitole 5 a při výpočtech.

- operační systém Microsoft Windows 7 (64bit)
- editor kódu Sublime Text 2.0.1
- programovací prostředí Open Watcom 1.9
- editor jazyka LATEX- WinEdt 7.0 a~MiKTex 2.9
- prohlížeč souborů typu VTK Paraview 3.14
- kancelářský balík Microsoft Office 2007

## Příloha D

## Obsah přiloženého CD

Na přiloženém CD jsou k dispozici tyto soubory.

- DP\_2012\_Zrubek.pdf diplomová práce ve formátu PDF
- main.cpp hlavní soubor programu
- libfftw3-3.dll dynamická knihovna FFTW (určeno pro MS Windows)
- libw.lib statická knihovna FFTW (určeno pro MS Windows)
- fftw3.h hlavičkový soubor knihovny FFTW
- bmp.cpp knihovna pro práci s binárními bitmapami
- bmp.h hlavičkový soubor knihovny pro práci s binárními bitmapami
- share.h hlavičkový soubor obsahující potřebná makra
- postWangTiles.cpp knihovna pro výstup dat do souborů typu VTK
- postWangTiles.h hlavičkový soubor knihovny pro výstup dat do souborů typu VTK
- primaryFunctions.cpp knihovna základních funkcí
- primaryFunctions.h hlavičkový soubor knihovny základních funkcí
- input\_file\_opt1.txt vzorový vstupní soubor pro variantu 1
- input\_file\_opt2.txt vzorový vstupní soubor pro variantu 2
- load\_cases.txt vzorový soubor seznamu zatěžovacích stavů
- phases.txt vzorový soubor seznamu fází
- tiling\_map.txt vzorový soubor mapy dláždění