

QCrystalTile

Andre Breitenfeld

David Damm
Jakob Krause

Samuel Gfröer

04-11-2014

Contents

Ermittlung und Speicherung der Space Group Informationen	3
Hilfsmittel	3
JSON(JavaScript Object Notation):	3
Ermittlung & Speicherung:	3
SpaceGroupFactory	3
Gruppierung der Raumgruppen	4
Kachelung des Raumes	5
Voronoi Tesselierung	5
Berechnung der konvexen Hülle mit QuickHull3D	5
Probleme/Herausforderungen	5
Zusammenfassung	5
Färbungsalgorithmus für äquivalente Zellwände	7
Algorithmus zum Filtern entarteter Zellen	7

Ermittlung und Speicherung der Space Group Informationen

Hilfsmittel

JSON(JavaScript Object Notation):

JSON ist ein Datenformat, in dem Informationen wie Arrays, Objekte etc. in lesbarer Form gespeichert werden und bei Bedarf wieder erzeugt werden können. Die Daten werden dabei sprachunabhängig gespeichert und können somit auch sprachübergreifend genutzt werden. Parser existieren in fast allen verfügbaren Programmiersprachen.

Ermittlung & Speicherung:

Aus Effizienzgründen wurden die Informationen der einzelnen Raumgruppen in einem JSON-Array lokal gespeichert. Die Informationen sowie die Transformationen der Raumgruppen haben wir von folgender Seite extrahiert:

<http://homepage.univie.ac.at/nikos.pinotsis/spacegroup.html>

Für eine übersichtlichere Nutzung wurde die html-Datei geparkt und überflüssige Formatierungen entfernt. Die Daten entsprachen nach dem Bearbeiten der einheitlichen Form:

- Space Group Name = P1
- Crystal System = TRICLINIC
- Laue Class = -1
- Point Group = 1
- Patterson Space Group # = 2
- Lattice Type = P
- symmetry= X,Y,Z

wodurch die Daten leicht getrennt und nach unseren Bedürfnissen als JSON-Array gespeichert werden konnten.

SpaceGroupFactory

Die SpaceGroupFactory wird benutzt um die benötigte Raumgruppe aus der lokal gespeicherten JSON-Datei zu erzeugen. Dazu wird die Raumgruppe über ihre ID identifiziert und anhand ihrer Daten wird ein SpaceGroup-Object erstellt. Schwierigkeiten hierbei gab es bei den Transformationen, da diese als String in Koordinatentransformationen gespeichert sind:

Bsp: $X, 1/2 + Y, Z$

wir aber mit 4x4 Matrizen arbeiten.

X	0	0	0
0	Y	0	1/2
0	0	Z	0
0	0	0	1

Um die Koordinatentransformationen in die 4*4 Matrizen umzuwandeln wurden die Transformationen jeweils geparkt und dann in Zeilenvektoren umgewandelt.

Dabei war die einheitliche Form der Transformationen ein großer Vorteil, da Konstante, Operator und Variable immer in einer festen Reihenfolge angeordnet waren und somit leichter getrennt werden konnten. Aus den Zeilenvektoren konnten nun die Transformationen in 4*4 Matrizen dargestellt werden.

Gruppierung der Raumgruppen

Die SpaceGroupFactory bietet neben dem Erstellen der Raumgruppen noch die Möglichkeit die Raumgruppen nach bestimmten Kriterien auszuwählen (Kristallsystem, Zentrierung). Dabei wird wieder anhand der gesuchten Kriterien durch das JSON-Array iteriert und ein Set der angeforderten Transformationen zurückgegeben.

Kachelung des Raumes

Voronoi Tessellierung

Für die Berechnung der 3 dimensionalen Voronoi Zellen wurde von uns das Programm QHull gewählt. QHull ist ein in C geschriebenes Programm zum Berechnen von unter anderem Delaunay Triangulationen, konvexen Hüllen und Voronoi Diagrammen in n-Dimensionen.

Die Ausgabe von Qhull ist eine Menge von indexierten Vertices. Dazu erhält man eine Menge von Mengen welche die Indexe der einzelnen Voronoi Zellen enthalten. Also [[Indices der 1. Vornoi Zelle], [Indices der 2. Vornoi Zelle] ...]

Berechnung der konvexen Hülle mit QuickHull3D

Da die Ausgabe von Qhull eine Punktmenge liefert, müssen zum darstellen der Zellwände, nun die konvexe Hülle dieser berechnet werden. Unsere Finale Lösung ist die Open Source Java Bibliothek QuickHull3D. Die nun berechneten Zellen werden in dem Objekt "Immutable Mesh" verpackt und zum Darstellen weitergeschickt.

Probleme/Herausforderungen

Die erste Herausforderung war eine geeignete Lösung zum berechnen des Voronoi Diagrammes zu finden. Erfolglos waren wir zu beginnt auf der suche nach einer Java Bibliothek, die dieser Aufgabe gewachsen ist. Unsere engere Auswahl viel nach einiger Recherche auf PolyMake und Qhull. Polymake wurde schließlich aufgrund von Dependencies zu alten Pearl Versionen ausgesiebt. Qhull überzeugte uns da es gut dokumentiert und immer noch aktiv betreut wird. Dazu kam noch das z.B Matlab und Mathematica Qhull integriet haben, was wir als Indikator für Zuverlässigkeit und Korrektheit empfanden. Damit war unsere Entscheidung für die Voronoi Berechnung gefallen.

Für die Konvexe Hülle kam anfangs auch QHull bei uns auch zum Einsatz. Was sich zum Ende des Projektes, nach gründlicher Analyse, als schwerwiegender Flaschenhals heraus stellte. Die vielen Aufrufe des Programm für jede einzelne Zelle produzierten einen starken Overhead. Daraufhin wurde als alternative die Java Bibliothek QuickHull3d eingeführt. Eine Untersuchung durch einen Profiler ergab einen Performance Schub von ca. Faktor 100.

Zusammenfassung

Wir sind mit der finalen Lösung der Berechnung zufrieden. Da wir für beide Teilprobleme gute Lösungen gefunden haben. Selbst eine Javaimplementierung

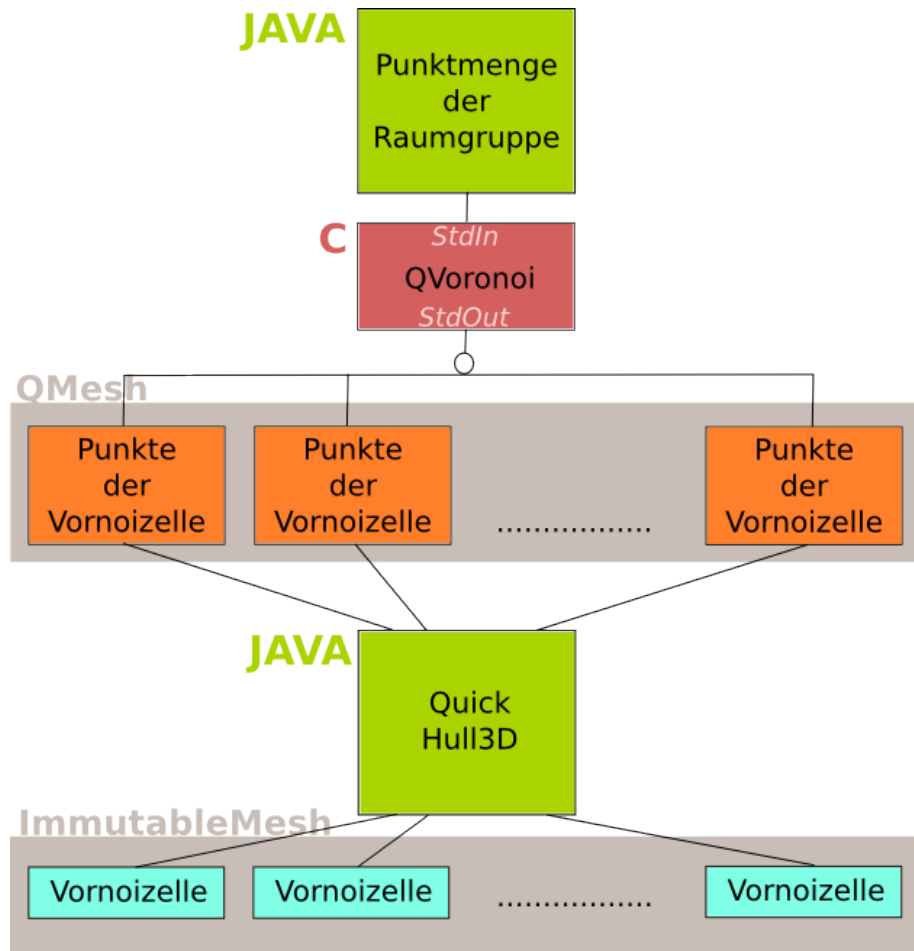


Figure 1: Schema

der Voronoiberechnung würde nur einen geringen Geschwindigkeitsvorteil bringen da diese nur einmalig beim wechseln der Raumgruppe aufgerufen wird

Färbungsalgorithmus für äquivalente Zellwände

Die Anforderung an den Algorithmus bestand darin alle gleichen Facetten(Zellwände) mit einer eindeutigen Farbe zu versehen. Der Farbbestimmung wurde mit Hilfe des folgenden Algorithmus implementiert:

- Sei **X** die Menge der Eckpunkte einer Facette
- Sei **H** ein Hashtable mit Schlüssel Farben zuweist
- Berechne den Abstand von jedem Punkt zu jedem anderen Punkt
- summiere diese auf und speichere das Ergebnis in **Z**
- Prüfe Hashtable auch Eintrag **Z**
- Falls existent => gebe Farbe zurück
- Falls nicht existent => erzeuge neuen Eintrag für **Z** und generiere eine Zufallsfarbe die noch nicht existiert

Algorithmus zum Filtern entarteter Zellen

Die Anforderung an den Algorithmus bestand darin, Zellen welche am Rande der von QVoronoi berechneten Kachelung auszufiltern, da es bei diesen zu Verzerrungen kommt. Wir gehen davon aus, dass die im Zentrum liegende Zelle korrekt ist. Diese wird als Referenz für die anderen Zellen benutzt. In Pseudo Code:

- Sei **R** die Punktmenge der Zelle welche den Zentroid (Geometrischer Schwerpunkt) der kompletten Punktmenge enthält
- Sei **A** die Menge als korrekt angenommenen Zellen
- füge **R** zu **A** hinzu
- Bilde den Zentroid von **R**
- Summiere den Abstand der Punkt von R zu seine Zentroid auf
- Speichere die Summe in **Z**
- Bilde nun von jeder anderen Zelle Zentroid
- Speichere für jede Zelle **x** den Abstand seiner Punkte zu seinem Zentroid in **Z_x**
- Für alle **Z_x** gleich **Z** => füge Zelle **x** zu **A** hinzu
- geben **A** zurück

Anmerkung : Der Algorithmus gibt keine perfekte Aussage darüber ob Zellen gleich sind. Aber im Rahmen unsere Anwendung lieferte er gute Ergebnisse.