Lukas Schaal (2539218)

Jens Heinen (2542182) Milestone 1

# 1 Allgemeines & Überblick

Die Graphenstruktur wird insgesamt in m gröbere Spalten unterteilt, wobei m als steuerbarer Parameter implementiert werden kann. Zusätzlich werden sog. Synchronisationsgrenzen angegeben, nach wie vielen Iterationsschritten die Akkumulatoren an den Spaltenübergängen synchronisiert werden sollen. Dieser Parameter soll ebenfalls von außen steuerbar sein.

### 2 Nebenläufige Probleme

Hier gehen wir folgenden Weg:

- Die Synchronisation soll anhand eines Parameters erfolgen. Falls diese Bedingung erfüllt ist, werden mitels Shared Memory die Daten der Akkumulatoren ausgetauscht. Zwei oder mehrere
- Wie wird die Synchronisationsbedingung i = k (Iterationsstadien unterschiedlicher Spalten) sichergestellt? Synchronisiert wird auf folgende Weise: Nach x festgelegten Iterationstasks wird ein Synchronisationstask an alle Threads übergeben. Dabei nimmt sich ein Thread die Referenzen auf die Nachbarspalten und verrechnet Akkumulatordaten und aktuelle Werte der Knoten.

### 3 Verwendete Datenstrukur

Der gegebene Graph ist ein  $n \times m$  Graph. Dabei wird das Objekt intern auch in m Spalten unterteilt. Die Anzahl der operierenden Threads wird über einen Parameter gegeben. Ein Thread bekommt dabei einen Task übergeben und bearbeitet nach diesem Task eine oder mehrere Spalten des Graphen. Die Threads werden mittels eines Threadpools / Scheduler den Spalten zugewiesen. Die Tasks beinhalten lokalen Austausch, Synchronisation zwischen mehreren Spalten und globale Konvergenz. Jede Spalte besteht aus ihren Knoten und Vektoren der links- und rechtsbenachbarten Akkumulatoren. Durch Call-by-Reference kann ein Thread, der gerade Spalte j bearbeitet, auch Daten von Spalte j-1 & j+1 bekommen. An dieser Stelle sollte durch genaues Locking die Gefahr von Data Races verhindert werden. Ein Knoten ist ein Objekt, das nur seinen aktuellen Wert kennt. Die Übergangsrate ist in der GraphInfo Klasse enthalten.

## 4 Konvergenz

### 4.1 Lokale Konvergenz

Die lokale Konvergenz innerhalb einer Spalte wird nach festgelegten Iterationsschritten (abhängig von Parameter) durchgeführt. Im Falle einer erkannten lokalen Konvergenz einer Spalte, wird mit den benachbarten Spalten synchronisiert. Falls nicht, wird nach x Iterationen definitiv synchronisiert, wobei x als Input kommt.

#### 4.2 Globale Konvergenz

Globale Konvergenz erfolgt implizit durch lokale Konvergenz. 2 Synchronisationsarten: 1 festgelegte nach Parameter, eine bei lokaler Konvergenz. Wenn lokale Konvergenz vorliegt, wird das Verhältnis zwischen Inflow und Outflow der betreffenden Spalten überprüft. Wenn der Unterschied zwischen Inflow & Outflow zu groß wird, muss in kleineren Iterationsdistanzen überprüft werden.