大数据系统与大规模数据分析

作业2:

# 大数据运算系统编程

Velocity Variety

陈世敏

中科院计算所 计算机体系结构 国家重点实验室 ©2015-2020 陈世敏

### 课程相关

#### • 成绩分配

□闭卷考试: 45%

□作业1+作业2+作业3:30%

□大作业: 20%

□课堂表现:5%

## 作业时间安排

周次	内容	作业
第4周,3/11	大数据存储系统1:基础,文件系统,HDFS	作业1布置
第5周,3/18	大数据存储系统2: 键值系统	
第6周,3/25	大数据存储系统3:图存储,document store	
第7周,4/1	大数据运算系统1: MapReduce, 图计算系统	作业1提交 作业2布置
第8周,4/8	大数据运算系统2:图计算系统, MR+SQL	
第9周,4/15	大数据运算系统3:内存计算系统	大作业布置
第10周, 4/22	最邻近搜索和位置敏感 (LHS) 哈希算法	作业2提交
第11周,4/29	数据空间的维度约化	
第12周,5/6	推荐系统	作业3
第13周,5/13	流数据采样与估计、流数据过滤与分析	
第14周,5/20	教育大数据的建模与分析	
第15周,5/27	期末考试	
第16周,6/3	大作业验收报告	大作业验收

### 作业2安排

- 成绩: 占总成绩10%
- 时间
  - □发布: 2020/4/1 (Wed)前
  - □上交: 2020/4/22 (Wed), 北京时间 6:59pm (共3周)
  - □在课程系统中提交
    - 组号\_学号\_hw2.java 对应MapReduce程序
    - 组号 学号 hw2.cc 对应同步图运算程序
  - □晚交
    - 最晚: 2020/4/29(Wed), 北京时间 6:59pm, 将扣除20%成绩
    - 之后不再接收,作业2成绩为0
- 抄袭:课程总分为0!

#### 分组(与作业1不同)

- 共分为4个组,每个组的作业题目有一定区别
- 分组方式如下
  - □组号=(学号最右面6位数字)%4
  - □%是求余数

#### • 举例

- □学号最右面6位数字=229032
- □组号=229032%4=0
- □所以是第0组

### 作业内容

- •目的
  - □学习Hadoop编程
  - □学习同步图运算的编程
- •分为两个部分(共10%)
  - □Hadoop编程(5%)
    - 所有组的作业内容相同
  - □同步图运算编程(5%)
    - 分成4组,每个组实现不同的图运算

#### Hadoop编程

- 输入文件: 文本文件
  - □每行格式
    - <source> \_ <destination> \_ <time>
    - 3个部分由空格隔开
    - 其中source和destination为两个字符串,内部没有空格
    - time为一个浮点数,代表时间(秒为单位)
    - 涵义: 可以表示一次电话通话, 或表示一次网站访问等
  - □输入可能有噪音
    - 如果一行不符合上述格式,应该被丢弃,程序需要正确执行
- MapReduce计算:统计每对source-destination的信息
- 输出
  - □ <source>\_<destination> \_ <count> \_ <average time>
  - □ 每一个source-destination组合输出一行(注意:顺序相反按不同处理)
  - □ 每行输出通话次数和通话平均时间(保留3位小数,例如2.300)

### 同步图运算

• Group 0: SSSP

• Group 1: KCore

Group 2: Graph Coloring

Group 3: Directed Triangle Counting

### 下载并安装GraphLite

• <a href="https://github.com/schencoding/GraphLite">https://github.com/schencoding/GraphLite</a>

下载GraphLite-0.20

根据GraphLite/GraphLite-0.20/README.txt

- 安装、编译graphlite
- 运行PageRank的例子
- 读一些header文件,了解具体的接口函数和类定义

#### **SSSP**

- Single Source Shortest Path
  - □ 给定一个顶点VO
  - □ 求VO到其它每个顶点的最短路
- 计算方法
  - □ 每个顶点Vertex Value记录当前已知的最短路长度
  - □ 初始化: V0:0; 其它顶点: 无穷大
  - □迭代
    - 发送的消息: 当前顶点的最短路长度+出边长度
    - 收到消息后,更新当前最短路长度值
- 输入:图, VO (命令行参数)
- 输出: 顶点ID, 最短路长度

顶点ID: 最短路长度 顶点ID: 最短路长度

• • •

#### **KCore**

- KCore
  - □ 一个图G的 KCore 是G的子图
  - □这个子图的每个顶点的度≥K
- 计算方法
  - □ 每个顶点记录: is deleted, current degree
  - □如果顶点的度小于k, 从图中删除该顶点, 然后给邻居发送消息
  - □顶点收到消息后,得知被删掉的邻居顶点,更新自己的度
- 输入: 无向图 (有成对的有向边)
- 输出: KCore 子图中的所有顶点

顶点

顶点

• • •

#### **Graph Coloring**

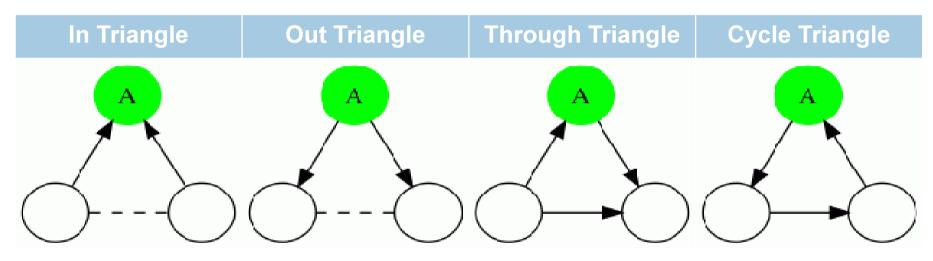
- Graph Coloring
  - □对图的顶点着色,相邻顶点不同颜色,给出一种着色方案。
  - □假设可用color数比实际需要的最小数大很多
- 计算方法
  - □每个顶点记录自己的color,初始为-1
  - □ Superstep = 0, 顶点VO着色color=0, 向邻居发送颜色编号
  - □接下来的 superstep 中,顶点收到消息后,统计邻居顶点的颜色,随机选择一个与之不冲突的颜色号着色
- 输入: 无向图(有成对的有向边), 命令行: VO, 总color数
- 输出:

顶点id: 颜色号 顶点id: 颜色号

...

#### **Directed Triangle Counting (1)**

- 有向图三角形计数:
  - □三角形类型(虚线表示箭头方向任意)



- □从单个顶点角度, 计算各类型三角形数
- □ 累计上述计数, 求各类型三角形的总数(会有多次计数)

#### **Directed Triangle Counting (2)**

#### • 思路

- □ A知道每个邻居的所有邻居,就可以计算上述的in/out/through/cycle triangle个数
- □如何获得邻居的邻居?
  - 每个顶点可以知道自己的out-neighbor
  - 经过一次超步通信,每个顶点可以知道自己的in-neighbor
  - 那么每个顶点都可以把in-neighbor和out-neighbor, 发给邻居
- □发送消息
  - 消息是定长的,可以发多条消息
- □ 使用aggregate统计最终的triangle个数

#### **Directed Triangle Counting (2)**

• 输入: 有向图

• 输出: in/out/through/cycle triangle个数

in: 个数

out: 个数

through: 个数

cycle: 个数