

赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景

Gossip背景 算法的发展历史

算法描述

Gossip特点 Gossip本质 Gossip节点的通信方 式及收敛性

Anti-Entropy的协

调机制

Cassandra中的实现 总结

Gossip算法

赵培龙,刘正,刘志宇,王素洁

同济大学电信学院

April 20, 2014



赵培龙,刘 正,刘志宇, 干麦洁

Gossip背景

Gossip背景 算法的发展历史

Gossip本质 Gossip节点的通信方 Anti-Entropy的协

Gossip特点

Cassandra中的实现 总结 Gossip算法因为Cassandra而名声大噪, Gossip看似简

单,但要真正弄清楚其本质远没看起来那么容易。为了寻求 Gossip的本质,下面的内容主要参考Gossip的原始论文: **«Efficient Reconciliation and Flow Control for** Anti-Entropy Protocols ...

Overview



赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景 Gossip背景

算法的发展历史

算法描

Gossip本质 Gossip节点的通信方 式及收敛性

Anti-Entropy的协调机制

Gossip特点

Cassandra中的实现

Gossip背景

Gossip算法如其名,灵感来自办公室八卦,只要一个人八卦一下,在有限的时间内所有的人都会知道该八卦的信息,这种方式也与病毒传播类似,因此Gossip有众多的别名"闲话算法"、"疫情传播算法"、"病毒感染算法"、"谣言传播算法"。

但Gossip并不是一个新东西,之前的泛洪查找、路由算法都归属于这个范畴,不同的是Gossip给这类算法提供了明确的语义、具体实施方法及收敛性证明。



赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景 Gossip背景

算法的发展历史

算法描

Gossip特点 Gossip本质 Gossip节点的通信方 式及收敛性 Anti-Entropy的协 调机制

Cassandra中的实现

算法的发展历史

1972年Hajnal等人首次给出了Gossip问题(电话问题)的描述:有n个妇女,每个人都知道一条特有的流言,她们通过电话互相联系;任意两个妇女联系上以后,互相交流当前自己知道的所有流言;最少需要多少次联系,使得n个妇女每个人都知道所有流言?这使得对流言问题的研究正式登上历史舞台。

1972年Galton-Watson处理(简单分支处理)模型的出现,使得对Gossip的研究有了坚实的理论工具;在简单分支处理模型基础上,1975年Bailey对Gossip进行了更加详尽深入的理论分析;后来马尔科夫链成为Gossip算法分析的重要工具。总之Gossip算法的研究和分析有着丰富的理论工具:概率、分支处理、马尔科夫链等。



赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景

算法的发展历史

Gossip本质

Gossip特点

Gossip节点的通信方 Anti-Entropy的协 Cassandra中的实现

算法的发展历史

1988年Hedetniem等人对计算机网络环境下的Gossip问 题讲行了精确的定义:A是由网络中所有节点组成的集合, 每个节点都有自己特有的信息,并需将其传播到网络中其它 所有节点;用有序的节点对 $(i,j)i,j \in A$ 序列表示信息的传播 过程,每个节点对表示两者之间存在信息交换;当序列最后 一个节点对完成交互后,所有节点都知道所有信息,称为 Gossip过程结束?需要多少次信息交换Gossip过程能够结 束,需要多长时间?这是Gossip研究的核心内容。



赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景 Gossip背景 管法的发展历史

算法描述

Gossip特点 Gossip本质 Gossip节点的通信方 式及收敛性 Anti-Entropy的协 调机制

Cassandra中的实现 总结

算法描述

假设有 p,q,\cdots 为协议参与者。每个参与者都有关于一个自己信息的表。 用编程语言可以描述为:记 InfoMap = Map<Key, (Value, Version)> ,那么每个参与者要维护一个 InfoMap 类型的变量 localInfo。 同时每一个参与者要知道所有其他参与者的信息,即要维护一个全局的表,即 Map<participant, InfoMap> 类型的变量 globalMap。每个参与者更新自己的 localInfo ,而由 Gossip 协议负责将更新的信息同步到整个网络上。 每个节点和系统中的某些节点成为 peer (如果系统的规模比较小,和系统中所有的其他节点成为 peer)。



Gossip算法

赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景

算法的发展历史

算法描述 Gossip特点

Gossip本质 Gossip节点的通信方 式及收敛性 Anti-Entropy的协 调和制

期机制 Cassandra中的实现 总结

三种不同的同步信息的方法:

- 1) push-gossip: 最简单的情况下,一个节点 p 向 q 发送整个 GlobalMap
- 2) pull-gossip: p 向 q 发送 digest, q 根据 digest 向 p 发 送 p 过期的 (key, (value, version)) 列表
- 3) push-pull-gossip:与pull-gossip类似,只是多了一步,A再将本地比B新的数据推送给B,B更新本地



赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景 Gossip背景 等法的发展历史

管法描述

Gossip特点 Gossip本质

Gossip节点的通信方式及收敛性 Anti-Entropy的协

Anti-Entropy的的 调机制

Cassandra中的实现

Gossip特点

Gossip算法又被称为反熵(Anti-Entropy),熵是物理学上的一个概念,代表杂乱无章,而反熵就是在杂乱无章中寻求一致,这充分说明了Gossip的特点:在一个有界网络中,每个节点都随机地与其他节点通信,经过一番杂乱无章的通信,最终所有节点的状态都会达成一致。每个节点可能知道所有其他节点,也可能仅知道几个邻居节点,只要这些节可以通过网络连通,最终他们的状态都是一致的,当然这也是疫情传播的特点。

要注意到的一点是,即使有的节点因宕机而重启,有新节点加入,但经过一段时间后,这些节点的状态也会与其他节点达成一致,也就是说,Gossip天然具有分布式容错的优点。



赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景 Gossip背景 等法的发展历史

算法描i

Gossip本质 Gossip节点的通信方 式及收敛性

Gossip特点

Anti-Entropy的协调机制 Cassandra中的实现

Cassandra中的实现 总结

Gossip本质

Gossip是一个带冗余的容错算法,更进一步,Gossip是一个最终一致性算法。虽然无法保证在某个时刻所有节点状态一致,但可以保证在"最终"所有节点一致,"最终"是一个现实中存在,但理论上无法证明的时间点。

因为Gossip不要求节点知道所有其他节点,因此又具有去中心化的特点,节点之间完全对等,不需要任何的中心节点。实际上Gossip可以用于众多能接受"最终一致性"的领域:失败检测、路由同步、Pub/Sub、动态负载均衡。

但Gossip的缺点也很明显,冗余通信会对网路带宽、 CUP资源造成很大的负载,而这些负载又受限于通信频率, 该频率又影响着算法收敛的速度,后面我们会讲在各种场合 下的优化方法。



Gossip节点的通信方式及收敛性

Gossip算法

赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景 Gossip背景 等法的发展历史

管注烘

Gossip特点 Gossip本质 Gossip节点的通信方

式及收敛性 Anti-Entropy的协

Anti-Entropy的协调机制
Cassandra中的实现

根据原论文,两个节点 A、B 之间存在三种通信方式:

- push: A节点将数据(key,value,version)及对应的版本号 推送给B节点,B节点更新A中比自己新的数据
- pull: A仅将数据key,version推送给B, B将本地比A新的数据(Key,value,version)推送给A, A更新本地
- push/pull:与pull类似,只是多了一步,A再将本地比 B新的数据推送给B,B更新本地



赵培龙,刘 正,刘志宇, 干麦洁

Gossip背景 Gossip背景 算法的发展历史

Gossip特点 Gossip本质 Gossip节点的通信方 式及收敛性

Anti-Entropy的协

Cassandra中的实现

hehe

如果把两个节点数据同步一次定义为一个周期,则在一 个周期内, push需通信1次, pull需2次, push/pull则需3 次,从效果上来讲,push/pull最好,理论上一个周期内可以 使两个节点完全一致。直观上也感觉, push/pull的收敛速度 是最快的。

假设每个节点通信周期都能选择(感染)一个新节点, 则Gossip算法退化为一个二分查找过程,每个周期构成一个 平衡二叉树,收敛速度为 $O(n^2)$,对应的时间开销则 为 $O(\log n)$ 。这也是Gossip理论上最优的收敛速度。但在实 际情况中最优收敛速度是很难达到的,假设某个节点在第i个 周期被感染的概率为 p_i ,第i+1个周期被感染的概率为 p_{i+1} 则pull的方式: $p_{i+1} = p_i^2$ 而push为:

 $p_{i+1} = p_i(1 - \frac{1}{n})^{n(1-p_i)}$



Gossip算法

赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景

Gossip背景 質法的发展历史

質法描述

Gossip特点 Gossip本质 Gossip节点的通信方

式及收敛性 Anti-Entropy的协

Anti-Entropy的协调机制

Cassandra中的实现

显然pull的收敛速度大于push,而每个节点在每个周期被感染的概率都是固定的p(0 ,因此Gossip算法是基于p的平方收敛,也成为概率收敛,这在众多的一致性算法中是非常独特的。



赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景 Gossip背景 等法的发展历史

質法描述

Gossip特点 Gossip本质 Gossip节点的通信方

式及收敛性 Anti-Entropy的协

调机制 Cassandra中的实现 总结

hehe

Gossip的节点的工作方式又分两种:

- Anti-Entropy (反熵):以固定的概率传播所有的数据
- Rumor-Mongering(谣言传播):仅传播新到达的数据

Anti-Entropy模式有完全的容错性,但有较大的网络、CPU负载;Rumor-Mongering模式有较小的网络、CPU负载,但必须为数据定义"最新"的边界,并且难以保证完全容错,对失败重启且超过"最新"期限的节点,无法保证最终一致性,或需要引入额外的机制处理不一致性。我们后续着重讨论Anti-Entropy模式的优化。



Anti-Entropy的协调机制

Gossip算法

赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景 Gossip背景

算法的发展历史

算法描

Gossip特点 Gossip本质 Gossip节点的通信方 式及收敛性

Anti-Entropy的协 调机制

Cassandra中的实现 总结 协调机制是讨论在每次2个节点通信时,如何交换数据能达到最快的一致性,也即消除两个节点的不一致性。上面所讲的push、pull等是通信方式,协调是在通信方式下的数据交换机制。协调所面临的最大问题是,因为受限于网络负载,不可能每次都把一个节点上的数据发送给另外一个节点,也即每个Gossip的消息大小都有上限。在有限的空间上有效率地交换所有的消息是协调要解决的主要问题。



赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景

Gossip背景 算法的发展历史

質法提

Gossip特点 Gossip本质 Gossip节点的通信方

Anti-Entropy的协 调机制

Cassandra中的实现

总结

hehe

在讨论之前先声明几个概念:

- 令N = p,q,s,...为需要gossip通信的server集合,有界大小
- 令(p1,p2,...)是宿主在节点p上的数据,其中数据有 (key,value,version)构成,q的规则与p类似。

为了保证一致性,规定数据的value及version只有宿主节点才能修改,其他节点只能间接通过Gossip协议来请求数据对应的宿主节点修改。



精确协调 (Precise Reconciliation)

Gossip算法

赵培龙,刘 正,刘志宇, 干麦洁

算法的发展历史

Gossip特点 Gossip本质 Gossip节点的通信方

Anti-Entropy的协

Cassandra中的实现

精确协调希望在每次通信周期内都非常准确地消除双方 的不一致性,具体表现为相互发送对方需要更新的数据,因 为每个节点都在并发与多个节点通信, 理论上精确协调很难 做到。精确协调需要给每个数据项独立地维护自己的 version,在每次交互是把所有的(key,value,version)发送到 目标进行比对,从而找出双方不同之处从而更新。但因为 Gossip消息存在大小限制,因此每次选择发送哪些数据就成 了问题。当然可以随机选择一部分数据,也可确定性的选择 数据。对确定性的选择而言,可以有最老优先(根据版本) 和最新优先两种,最老优先会优先更新版本最新的数据,而 最新更新正好相反,这样会造成老数据始终得不到机会更 新,也即饥饿。 当然,开发这也可根据业务场景构造自己的 选择算法,但始终都无法避免消息量过多的问题。



整体协调(Scuttlebutt Reconciliation)

Gossip算法

赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

算法的发展历史

Gossip特点 Gossip本质 Gossip节点的通信方

Anti-Entropy的协

Cassandra中的实现

整体协调与精确协调不同之处是,整体协调不是为每个 数据都维护单独的版本号,而是为每个节点上的宿主数据维 护统一的version。比如节点P会为(p1,p2,...)维护一个一致的 全局version,相当于把所有的宿主数据看作一个整体,当与 其他节点讲行比较时,只需必须这些宿主数据的最高 version,如果最高version相同说明这部分数据全部一致, 否则再进行精确协调。 整体协调对数据的选择也有两种方 法:

- 广度优先:根据整体version大小排序,也称为公平选择
- 深度优先:根据包含数据多少的排序,也称为非公平选 择。因为后者更有实用价值,所以原论文更鼓励后者



Cassandra中的实现

Gossip算法

赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景

Gossip背景 算法的发展历史

算法描

Gossip本质 Gossip节点的通信方 式及收敛性 Anti-Entropy的协

Gossip特点

Anti-Entropy的协调机制

Cassandra中的实现

经过验证,Cassandra实现了基于整体协调的push/push模式,有几个组件: 三条消息分别对应push/pull的三个阶段:

- GossipDigitsMessage
- GossipDigitsAckMessage
- GossipDigitsAck2Message



赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景

Gossip背景 算法的发展历史

算法描

Gossip节点的通信方式及收敛性 Anti-Entropy的协

Gossip特点 Gossip本质

Anti-Entropy的协调机制

Cassandra中的实现

hehe

还有三种状态:

 EndpointState:维护宿主数据的全局version,并封装 了HeartBeat和

ApplicationState

● HeartBeat:心跳信息

ApplicationState:系统负载信息(磁盘使用率)



Gossip算法

赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景

Gossip背景 算法的发展历史

管注描

Gossip本质 Gossip节点的通信方 式及收敛性

Gossip特点

总结

Anti-Entropy的协调机制

桐矶制 Cassandra中的实现

Cassandra主要是使用Gossip完成三方面的功能:

- 失败检测
- 动态负载均衡
- 去中心化的弹性扩展



总结

Gossip算法

赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景

Gossip背景 算法的发展历史

算法描

Gossip本质 Gossip节点的通信方 式及收敛性 Anti-Entropy的协

Gossip特点

Anti-Entropy的协调机制 Cassandra中的实现

assandra中的实 总 Gossip是一种去中心化、容错而又最终一致性的绝妙算法,其收敛性不但得到证明还具有指数级的收敛速度。使用Gossip的系统可以很容易的把Server扩展到更多的节点,满足弹性扩展轻而易举。

唯一的缺点是收敛是最终一致性,不使用那些强一致性的场景,比如2pc。



Gossip算法

赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景

Gossip背景 算法的发展历史

算法描述

Gossip特点 Gossip本质 Gossip节点的通信方 式及收敛性

Anti-Entropy的协调机制

Cassandra中的实现

总结

↓□▶ ←□▶ ←□▶ ←□▶ □ ♥Q♥



Gossip算法

赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景

Gossip背景 算法的发展历史

算法描述

Gossip特点 Gossip本质 Gossip节点的通信方 式及收敛性

Anti-Entropy的协调机制

Cassandra中的实现

总结

↓□▶ ←□▶ ←□▶ ←□▶ □ ♥Q♥



Gossip算法

赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景

Gossip背景 算法的发展历史

算法描述

Gossip特点 Gossip本质 Gossip节点的通信方 式及收敛性

Anti-Entropy的协调机制

Cassandra中的实现

总结

↓□▶ ←□▶ ←□▶ ←□▶ □ ♥Q♥



Gossip算法

赵培龙,刘 正,刘志宇, 王素洁

Gossip背景

Gossip背景 算法的发展历史

算法描述

Gossip特点 Gossip本质 Gossip节点的通信方 式及收敛性

Anti-Entropy的协调机制

Cassandra中的实现 总结