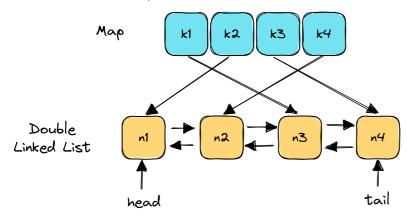
缓存 - GeeCache

#golang #学习

LRU(Least Recently Used)

- 最近最少使用法
- 如果数据最近被访问过,那么将来被访问的概率也会更高;



查找缓存

1. 从 Map 中找到对应的双向链表节点;

2. 将节点移动到队尾;约定 head 为队尾;

淘汰缓存

- 1. 移除最近最少访问的节点(队首 tail);
- 2. 取到队首节点 → 删除映射关系 → 更新当前内存 → 调用回调函数;

新增/修改缓存

- 1. 如果节点存在, 更新节点值 → 移动到队尾;
- 2. 如果节点不存在:
 - 1. 超出最大内存限制 → 删除队首节点 → 在队尾插入新节点;
 - 2. 未超出最大内存限制 → 在队尾添加新节点;

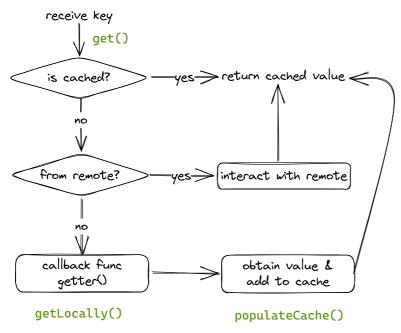
单机并发缓存

支持并发读写

- 使用 sync.Mutex 封装 LRU 的方法, 使之支持并发读写;
- 抽象只读数据结构 ByteView 来表示缓存值;
- cache: 对 LRU cache 的进一步封装;
 - 在 add 时才实例化 LRU cache → Lazy Initialization (延迟初始化) → 提高性能减少内存需求

主体结构 Group

• 负责与用户交互,并控制缓存值的存储和获取的过程



回调函数 Getter

- 接口型函数
 - 只能用于接口内部只制定了一个方法的情况;
 - 更加灵活,可读性也更好;
 - 应用场景: func GetFromSource(getter Getter, key string)[]byte{...}
 - 将 GetterFunc 作为方法的参数;
 - 可以将实现了 Getter 接口的结构体作为方法的参数;

HTTP Server

- 实现节点之间的通信;
- 构造 HTTPPool 作为承载节点 HTTP 通信的核心数据结构;
- /<basepath>/<groupname>/<key>

```
type HTTPPool struct {
    self string // 用来记录自己的地址 主机名:端口号
    basePath string // 节点之间通讯的前缀地址 http://example.com/_geecache/
}
```

一致性哈希

单节点 → 分布式节点

为什么?

- 访问哪个节点?
 - 对于给定的 key 每次都访问相同的节点获取值;
 - 缓解缓存性能问题,不需要每个节点都存储相同的数据;
- 节点数目变化了怎么办?
 - 缓存雪崩问题
 - 缓存在同一时刻全部失效,造成瞬间 DB 请求量大、压力骤增、引起雪崩;
 - 通常是因为缓存服务器宕机/缓存设置了相同的过期时间;
 - 一致性哈希算法

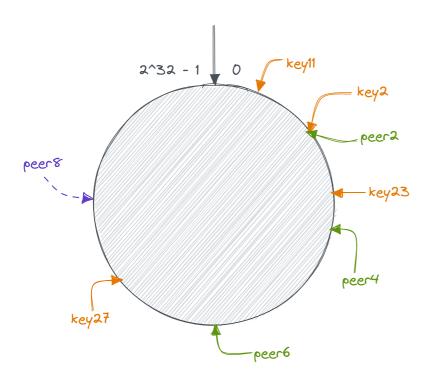
怎么做?

key → 2³² 空间中 → 首尾相连形成一个环;

- 计算节点/机器的哈希值,放在环上;
 - 通常使用节点的名称、编号和 IP 地址进行哈希值的计算;
- 计算 key 的哈希值,放在环上,顺时针找到的第一个节点/机器,就是应该访问的节点/机器;

```
key11, key2, key27 → peer2
key23 → peer4

// 新增节点 peer8
key27 → peer8
```



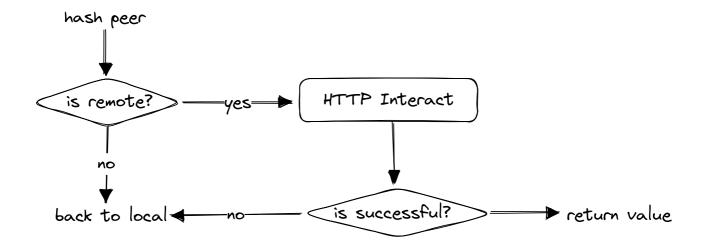
数据倾斜问题

- 问题概述: 如果服务器节点过少, 容易引起 key 的倾斜 → 负载不均衡;
- 解决方案:虚拟节点
 - 一个真实节点对应多个虚拟节点; peer1→ peer1-1, peer1-2, peer1-3
 - 1. 计算虚拟节点的 Hash 值放在环上;
 - 2. 计算 key 的 Hash 值,顺时针寻找最近的虚拟节点;
 - 3. 如果是 peer2-1, 对应的真实节点为 peer2;

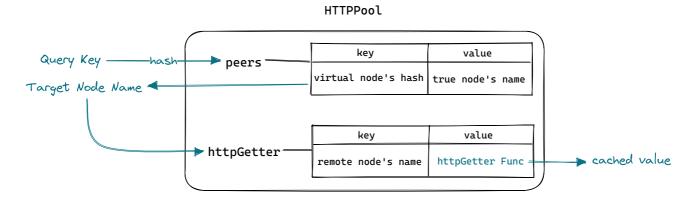
具体实现

```
type Map struct {
    hash Hash // 注入式 Hash 函数, 默认为 crc32.ChecksumIEEE 算法
    replicas int // 虚拟节点副本数
    keys []int // 哈希环
    hashMap map[int]string // 虚拟节点和真实节点的映射表
    // key: 虚拟节点的 Hash 值
    // value: 真实节点的名称
}
```

分布式节点



- 注册节点,借助一致性哈希选择节点;
- HTTP Client, 与远程节点服务器通信;



防止缓存击穿

缓存雪崩:缓存在同一时刻全部失效,造成瞬时 DB 请求量大、压力骤增,引起雪崩。缓存雪崩通常因为缓存服务器宕机、缓存的 key 设置了相同的过期时间等引起。

缓存击穿:一个存在的 key,在缓存过期的一刻,同时有大量的请求,这些请求都会击穿到 DB ,造成瞬时 DB 请求量大、压力骤增。

缓存穿透:查询一个不存在的数据,因为不存在则不会写到缓存中,所以每次都会去请求 DB,如果瞬间流量过大,穿透到 DB,导致宕机。

• singlefilght:确保了并发场景下针对相同的 key, load 过程只会调用一次。

```
//in gocache.go
type Group struct {
```

```
string // 命名空间
       name
       getter Getter // 未命中缓存时用来获取数据源的回调函数
       mainCache cache // 并发缓存
       peers PeerPicker
       loader
               *singleflight.Group
}
// in singlefilght.Group
// 正在进行中的,或者已经结束的请求。
type call struct {
      wg sync.WaitGroup // 避免重入
       val interface{}
       err error
}
// 管理不同 key 的请求 call.
type Group struct {
       mu sync.Mutex // 保护 m 不会被并发读写
       m map[string]*call
}
func (g *Group) Do(key string, fn func() (interface{}, error)) (interface{},
error)
```

Protocol Buffers

protobuf 即 Protocol Buffers,Google 开发的一种数据描述语言,是一种轻便高效的结构化数据存储格式,与语言、平台无关,可扩展可序列化。protobuf 以二进制方式存储,占用空间小。

```
brew install protobuf
brew install protoc-gen-go
```

- 按照 protobuf 的语法,在 .proto 文件中定义数据结构,并使用 protoc 生成 Go 代码 (.proto 文件是跨平台的,还可以生成 C、Java 等其他源码文件) 。
- 在项目代码中引用生成的 Go 代码。
 - ServeHTTP() 中使用 proto.Marshal() 编码 HTTP 响应。
 - Get() 中使用 proto.Unmarshal() 解码 HTTP 响应。