搜索

增量式垃圾回收



简单的增量式垃圾回收

通过这段时间对tinypy源码和编译原理这本书的研究,我终于敲开了增量式垃圾回收的"小门";如果 读者没有接触过基本的标记-清扫垃圾回收,最好先对其进行一定的了解。

一、数据结构

列表:

- 所有对象集合, 标记为R,
- 未扫描对象集合, 标记为U,
- 垃圾对象集合, 标记为G

二、算法的理论基础

- 不可达对象永远不会变成可达对象。
- 树的遍历(增量标记的核心)

三、算法的执行过程

初始化

- 初始化栈和对象的树;
- 将根对象push进U;

增量标记

(实质上是对可达对象的树进行广度优先的遍历过程,这个过程中会产生一些被称之为"漂浮垃圾"的 对象,他们已经不可达,但是仍然在U集合里面,由于他们不可能再次被引用,所以在下一轮FullGC 过程中会被清除)

- 从U中pop出一个对象
- 如果该对象已经标记为1, 退出过程
- 如果该对象有子节点,将子节点push进U
- 标记该对象为1
- (这个过程也可以增量清除G中的垃圾对象)

生成新对象

- 标记该对象为1
- 将新对象push进U
- 执行两步增量标记,保证U不断减小
- 如果U为空,则表明所有对象都被标记过了,R中所有标记为1的为垃圾对象,遍历出这些对象, 加入G, (当然,可以立即释放这些对象,但是这需要Stop The World)

访问对象

- 拦截对象读操作
- 拦截对象写操作

由于大部分程序写操作少于读操作,考虑到性能,通常我们拦截写操作

- 将写操作中引用关系可能发生变化的对象push进U
- 执行增量标记(可以多步)
 - 1 // 比如下面操作
 - 2 obj.name = value // dict是一个对象, string是一个字符串
 - 3 // 这里修改了dict对象的name属性
 - 4 // 那么需要进行标记的就是obj和value两个对象
 - 5 // 因为obj和value有可能之前没有引用关系

全量GC

- 释放R中标记为0的对象;
- 将R中所有对象标记为0;
- 将跟对象push进U

【注意】可以根据需要调整增量跟踪的频率

四、增量垃圾收集的可行性分析

- 1. 第一次qc过程中不会产生任何垃圾,因为新对象和可达对象都被标记;
- 2. 第二次gc过程中收集第一次gc之前产生的垃圾,因为所有对象的标记都被重置为0,而不可达对 象不可再变成可达,因此第一次gc中的垃圾会保持未标记状态;
- 3. 依次类推, 垃圾总能在下一次gc过程中被完全回收;

五、出现的问题以及思考

在此之前,我考虑过增变过程是否需要跟踪改变的对象,因为如果引用新对象,那么该对象已在产生 的时候标记并且放入已扫描列表,如果引用旧对象,那么旧对象要么已经标记,要么将在后面标记, 这样听起来似乎有些道理。

事实上,这个推论有一个错误,试想这样一个情况

```
1 var b = new Person(); // b被标记为1
2 a.friend = b; //
```

- $3 \quad a.friend = c; //$ 4 // 发生全量GC, b被标记为0
- 5 d.friend = b; // 再次引用b, 但是变更过程没被跟踪
- 6 // 全量GC, b被回收

因此,拦截所有的写操作是必须的。

垃圾回收算法与实现,Turling

12-08

垃圾回收算法与实现,Turling 高清 非扫描版 垃圾回收算法与实现,Turling

增量垃圾回收算法原理 增量垃圾回收算法原理

一蓑烟雨的专栏 ① 4609

参与评论



请先登录后发表评论~







抢沙发