Cache 系统组织与设计实验报告

计 76 陈之杨 2017011377

2020.4

1 使用方法

cache_sim.cpp 为源代码,使用 g++ -o cache_sim cache_sim.cpp -02 命令编译。运行 cache sim 进行 cache 模拟,参数如下所示:

- -block [blocksize],设置缓存块大小为 blocksize。
- -alloback/allothro/aroback/arothro,设置写策略为写分配-写回/写分配-写直达/写绕过-写回/写绕过-写直达。
- -full/direct/4way/8way,设置映射规则为全关联/直接映射/4路组关联/8路组关联。
- -lru/random/tree,设置替换策略为LRU/随机替换/二叉树替换。
- -log [filename], 输出日志到 filename 文件中。

当某项参数缺省时,采用默认 cache 布局(块大小8B,8路组关联,LRU替换策略,写分配,写回)。提交的 astar.log等文件为默认布局下,给定 trace文件的访问日志。程序默认从标准输入读入,如果要从指定 trace文件中读入,需要重定向输入,如./cache_sim < astar.trace。程序运行完毕后,会在标准输出中打印 cache 命中率。

2 实现细节

程序中定义了 Cache 类作为访问的接口,内部定义了一个 Group 类数组,描述 cache 中的每个组(将直接映射视作 1 路组关联,全关联将整个 cache 视为一个组)。访问某一内存地址时,Cache 类负责提取索引位,找到对应的组,然后将具体的访问交给 Group 类执行。

每个 Group 类中,用一个二维 char 数组 metaData 维护每个块的元数据,再定义一个 Replace 类执行替换策略。

Replace 类是一个抽象类,只定义了 insert,access,replace 三个接口的形式,对于不同的替换策略,分别定义一个类继承 Replace 实现接口。例如,LeastRecentlyUsed 类中定义了 char 数组 stack 实现 LRU 的堆栈法,BinaryTree 类中定义了 char 数组 tree 维护二叉树信息,其中二叉树顶点用完全二叉树的方式组织,即顶点 p 的左右儿子分别为 2p 和 2p+1,这样整个二叉树可以用组大小个连续空间实现。

所有 cache 系统中需要维护的信息都用 char 数组存储,例如 8 路组关联的 LRU 策略需要 24 位,使用 3 个 char 存储,8 路组关联的二叉树策略需要 8 位,使用 1 个 char 存储(由于二叉树的根从 1 开始,需要额外的 1 位)。8 路组关联 8B 块的元信息使用 7 个 char 存储。为了方便从 char 数组中读取或写入连续一段二进制位,实现了 editBits 和 readBits 两个函数统一操作。

3 实验结果

由于所有的参数设置都需要测试 4 个重点 trace 的结果,以下用 a/b/c/d 的形式表示 astar,bzip2,mcf,perlbench 四个重点 trace 的命中率分别为 a%,b%,c%,d% (保留四位有效数字,加粗为最优命中率)。

3.1 组织方式

组织\块大小	8B	32B	64B
直接映射	76.60/97.94/95.06/96.33	90.16/98.67/97.80/97.69	94.73/98.41/98.54/98.11
4 路组关联	76.72/98.78/95.42/97.93	90.37/99.69/98.18/98.86	94.99/99.85/98.92/99.15
8 路组关联	76.72/98.78/95.42/98.21	90.37/99.69/98.18/99.18	95.00/99.85/98.92/99.38
全关联	76.74/98.78/95.42/98.24	90.41/99.69/98.18/99.34	95.03/99.85/98.92/99.61

3.2 替换策略

替换策略	命中率
LRU	76.72/ 98.78 / 95.42 /98.21
随机	76.77 /98.78/95.40/ 98.22
二叉树	76.71/98.78/95.42/98.22

3.3 写策略

7	写策略	写回	写直达
7	写分配	$\fbox{76.72/98.78/95.42/98.21}$	$\fbox{ 76.72/98.78/95.42/98.21 }$
7	写绕过	65.50/91.33/88.85/95.34	65.50/91.33/88.85/95.34

3 实验结果 3