# 计算机体系结构课程实验报告

# Cache预取和替换

学号: 2112193 姓名: 王可一专业: 物联网工程 学院: 网络空间安全学院

Github: 0BZ0/Champism (github.com)

# 一、研究动机

CPU的计算速度极快,然而内存的访问速度相对较慢。这导致CPU每次从内存读取数据时都会产生大量等待时间,从而降低整体性能。为了解决这一问题,引入了多级缓存的概念,以在CPU和内存之间建立数据缓存层。最常用的数据被暂时保存在靠近CPU的高速缓存(Cache)中,以便CPU能够快速访问。不同级别的缓存具有不同的容量和访问速度,通常来说,L1缓存最小、速度最快,L2缓存次之,L3缓存最大但速度相对较慢。此外,L1和L2是CPU私有的,而L3是所有CPU共享的。多级缓存的设计旨在实现更高的命中率,即CPU能够更频繁地从高速缓存中获取所需数据,从而减少对内存的访问次数,提高整体性能。

缓存的设计主要基于局部性原理,以提升计算机的整体性能。由于缓存的性能仅次于寄存器,而 CPU与内存之间的速度差异显著,主要体现在存取速度的数量级差异上。因此,通过尽可能多地让CPU 访问缓存,同时减少CPU直接访问主存的次数,可以显著提高计算机的性能。

设置正确的缓存预取和替换策略对于提升CPU访问内存速度至关重要。通过合理的缓存管理,计算机的效率得到显著提升,整体性能也得到明显改善。因此,研究和优化缓存系统的策略成为提高计算机性能的关键方向。

# 二、相关工作

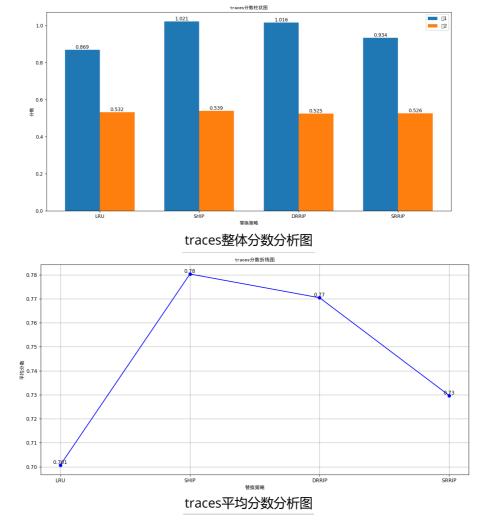
研究多层级预取和替换联合优化策略,目标是最大化应用程序的性能。

通过git克隆下载champsim内容可知,所给LLC替换策略为lru、ship、drrip、srrip; LLC的预取策略为next\_line、ip\_stride; L1D的预取策略为next\_line; L2C的预取策略为ip\_stride、next\_line。由此可对当前所给的已知策略进行排列组合,并利用所给traces对所得组合进行相关数据测量。

## 1、LLC替换策略分析

首先对LLC的替换策略进行分析,共有4种组合为: LRU、SHIP、DRRIP、SRRIP,利用相同预取策略进行比较分析。

对于所有组合更改build\_champsim.sh文件后,可直接使用语句./build\_champsim.sh next\_line 进行构建相关执行文件,后通过run\_champsim.sh文件进行IPC比较并通过score.py脚本进行分数计算进行比较。



IPC数据相差不大旦没有分数得出明显,直接通过分数分析图可知,LLC的替换策略中SHIP远胜于其他策略,故后续的替换策略均为SHIP,进行后续预取策略选择。

# 2、预取策略分析

### (1) L1D预取策略分析

在替换策略为SHIP的基础上进行预取策略的更改,先对L1D预取进行分析,分为两种情况:no 和 next\_line。

| traces分数/预取策略       | no       | next_line |
|---------------------|----------|-----------|
| 482.sphinx3-1100B   | 0.685370 | 1.049410  |
| 462.libquantum-714B | 0.505410 | 0.546040  |
| 平均                  | 0.595390 | 0.797725  |

由表格可明显得出L1D采用next\_line的预取策略效果更好,后续分析中对L1D采用next\_line。

### (2) L2C预取策略分析

L2C的预取策略为三种情况: no、next\_line、ip\_stride。

| traces分数/预取策略     | no       | next_line | ip_stride |
|-------------------|----------|-----------|-----------|
| 482.sphinx3-1100B | 1.049410 | 1.122300  | 1.217410  |

| traces分数/预取策略       | no       | next_line | ip_stride |
|---------------------|----------|-----------|-----------|
| 462.libquantum-714B | 0.546040 | 0.560870  | 0.657060  |
| 平均                  | 0.797725 | 0.841585  | 0.937235  |

由数据可得,L2C采用ip\_stride的预取结果更好。

### (3) LLC预取策略分析

LLC的预取策略和L2C的相同,为三种情况: no、next\_line、ip\_stride。在LLC预取策略为ip\_stride时,build\_champsim报错,生成失败,后发现是因参数重复定义问题进行修改,后对其进行静态处理,成功建立。但在后续run\_champsim中,报错,未发现可修改处,故未采用该组合。

| traces分数/预取策略       | no       | next_line | ip_stride |
|---------------------|----------|-----------|-----------|
| 482.sphinx3-1100B   | 1.217410 | 1.176450  |           |
| 462.libquantum-714B | 0.657060 | 0.681300  |           |
| 平均                  | 0.937235 | 0.928875  |           |

由此可得未采用预取策略可有更好的结果。

# 三、方法描述

因为上诉LLC预取策略实现结果甚至不如未实现,故对LLC预取策略进行学习和设计。

## 1. Spatial Prefetcher

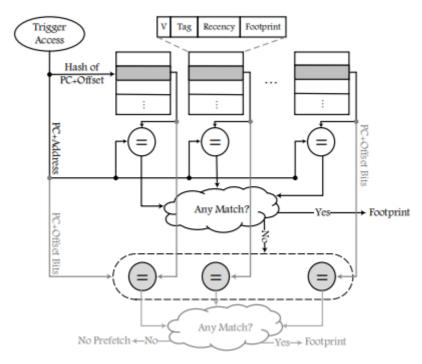
借助已知算法完成,所给只有next\_line算法能够成功运行,故以next\_line算法为运行基础,借助spatial 空间预取分析,实现二者结合进行数据预测。通过循环来找出可能被访问的数据块。

```
uint32_t CACHE::llc_prefetcher_operate(uint64_t addr, uint64_t ip, uint8_t cache_hit, uint8_t type, uint32_t metadata_in)
{
    // 检查是否发生缓存命中
    if (!cache_hit) {
        // 空间预取: 预取下一个可能被访问的数据块
        for (int i = 1; i <= PREFETCH_DISTANCE / BLOCK_SIZE; ++i) {
            uint64_t pf_addr = (addr + i * BLOCK_SIZE) & ~(BLOCK_SIZE - 1);
            prefetch_line(ip, addr, pf_addr, FILL_LLC, 0);
        }
}
// 返回原始的 metadata
return metadata_in;
}
```

spatial预取主要算法

## 2、Bingo Spatial Data Prefetcher

通过查找学习,借助Bingo算法完成实验。该算法记录了PC+address和PC+offset两种event;因为最长event中包含了最短event的信息,History table的实现用最短event (hash后)作为index,最长event作为tag;当要写入时,根据PC+offset确认set,再根据相应的替换算法来确认way;命中时PC+address的优先级更高,所以更准;当命中最短PC+offset但没命中PC+address时,有可能会出现multi-hit的情况,Bingo会根据每个hit的entry进行prefetch(这个实现的性能最好),以此实现更好的性能。



Bingo主要运作流程

# 四、实验结果

# 1. Spatial Prefetcher

根据以上收集信息,可得L1D最优选择为next\_line,L2C最优选择为ip\_stride,LLC的替换策略为SHIP,由上诉方法得出LLC的预取策略为spatial预取——空间预取。

ChampSim is successfully built

Branch Predictor: perceptron

L1D Prefetcher: next\_line

L2C Prefetcher: ip\_stride

LLC Prefetcher: spatial

LLC Replacement: ship

Cores: 1

Binary: bin/perceptron-next\_line-ip\_stride-spatial-ship-1core

#### champsim成功生成

| traces分数/预取距离       | 256      | 512      | 1024     | 2048     | 4096     |
|---------------------|----------|----------|----------|----------|----------|
| 482.sphinx3-1100B   | 1.201290 | 1.204350 | 1.196680 | 1.175960 | 1.175100 |
| 462.libquantum-714B | 0.783830 | 0.798510 | 0.817050 | 0.858040 | 0.857660 |
| 平均                  | 0.992560 | 1.001430 | 1.006865 | 1.017000 | 1.016380 |

由此可得,在预取距离为2048时,此时预取效果最好。

## 2、Bingo Spatial Data Prefetcher

同上诉策略,将LLC预取策略改为Bingo策略。此外,Bingo策略也有部分优化,下面对全部预取策略进行分析。其中Bingo\_POA为PC Offset > Address; Bingo\_APO为Address > PC Offset。

ChampSim is successfully built

Branch Predictor: perceptron

L1D Prefetcher: next\_line L2C Prefetcher: ip\_stride

LLC Prefetcher: bingo LLC Replacement: ship

Cores: 1

Binary: bin/perceptron-next\_line-ip\_stride-bingo-ship-1core

### Bingo成功生成

| traces分数/Bingo策略    | Bingo    | Bingo_Plus | Bingo_thresh100 | Bingo_POA | Bingo_APO |
|---------------------|----------|------------|-----------------|-----------|-----------|
| 482.sphinx3-1100B   | 1.213120 | 1.210990   | 1.211050        | 1.214710  | 1.211860  |
| 462.libquantum-714B | 0.656840 | 0.657000   | 0.657270        | 0.656500  | 0.656940  |
| 平均                  | 0.934980 | 0.933995   | 0.934160        | 0.935605  | 0.934400  |

故应用Bingo策略,实现效果比next\_line好,但并未达到预期。

#### 参考文献

- [1] Pejman Lotfi-Kamran, Hamid Sarbazi-Azad. Chapter Two Spatial prefetching. <u>Advances in Computers</u>. Volume 125, 2022, Pages 19-29.
- [2] Mohammad Bakhshalipour, Mehran Shakerinava, Pejman Lotfi-Kamran, Hamid Sarbazi-Azad. Bingo Spatial Data Prefetcher. 2019 IEEE International Symposium on High Performance Computer Architecture (HPCA)