

计算机系统结构实验报告

班级	计算机 1 班	实验日期	2024.4.16	实验成绩	
姓名	李梓涵	学号	34520212201574		
实验名称	实验 4 Cache 性能分析				
实验目的、要求	<div>1. 加深对 Cache 的基本概念、基本组织结构以及基本工作原理的理解。</div> <div>2. 掌握 Cache 容量、相联度、块大小对 Cache 性能的影响。</div> <div>3. 掌握降低 Cache 不命中率的各种方法以及这些方法对提高 Cache 性能的好处。</div> <div>4. 理解 LRU 与随机法的基本思想以及它们对 Cache 性能的影响。</div>				
实验内容、步骤及结果	<div>一、 补充实验</div> <div>1. Cache 预取的思想：在处理器未发出访问请求，且存储器由空闲带宽的情况下，将指令和数据提前放入 Cache 或缓冲器中</div> <div>2. 设计实验</div> <div>1.1 首先确定 Cache 容量大小为 4KB，块大小为 32B，其余默认。这样在编写地址流文件时，采用相隔 32 位地址的取法，在不预取时，不命中率应为 100%，预取时不命中率下降。</div> <div>1.2 编写地址流文件，统一采用读数据</div> <div><div><div>☰ 补充实验.din ●</div><div>☰ all.din</div></div><div><div>☰ 补充实验.din</div><div>1 0 00</div><div>2 0 20</div><div>3 0 40</div><div>4 0 60</div><div>5 0 80</div><div>6 0 1000</div><div>7 0 1020</div><div>8 0 1040</div><div>9 0 1060</div><div>10 0 1080</div><div>11 0 1100</div><div>12 0 1120</div><div>13 0 1140</div><div>14</div></div></div> <div>1.3 实验结果</div>				

设置参数

复位

☒ 统一Cache的大小: 4KB

☐ 独立Cache:

数据Cache的大小: 32KB
 指令Cache的大小: 32KB

块大小: 32B

相联度: 直接映像

替换策略: LRU

预取策略: 不预取

写策略: 写回法

写不命中的调块策略: 按写分配

访问地址:

☒ 地址流文件:

D:\李梓涵\2024春学期\计算机系统
 浏览

☐ 手动输入

不预取

模拟结果

访问总次数: 13	不命中次数: 13	不命中率: 100.00%
其中:		
读指令次数: 0	不命中次数: 0	不命中率: 0.00%
读数据次数: 13	不命中次数: 13	不命中率: 100.00%
写数据次数: 0	不命中次数: 0	不命中率: 0.00%

设置参数

复位

☒ 统一Cache的大小: 4KB

☐ 独立Cache:

数据Cache的大小: 32KB
 指令Cache的大小: 32KB

块大小: 32B

相联度: 直接映像

替换策略: LRU

预取策略: 不命中预取

写策略: 写回法

写不命中的调块策略: 按写分配

访问地址:

☒ 地址流文件:

D:\李梓涵\2024春学期\计算机系统
 浏览

☐ 手动输入

预取

模拟结果

访问总次数: 21	不命中次数: 16	不命中率: 76.19%
其中:		
读指令次数: 0	不命中次数: 0	不命中率: 0.00%
读数据次数: 21	不命中次数: 16	不命中率: 76.19%
写数据次数: 0	不命中次数: 0	不命中率: 0.00%

- 根据实验结果比较，采用 Cache 预取提升了命中率。但是在使用其他地址流文件时，发现采用 Cache 预取反而会降低命中率，这是因为如果下次访问不落在预取的内容中，程序预取的就是无用的数据，增加了额外开销。因此，Cache 预取是否能提升性能需要结合程序进行分析。

二、探究性实验

1. 实验目的

使用内外循环交换的方法优化下面的代码

```

for(i=0;i<n;i++)
    for(j=0;j<n;j++)
        for(k=0;k<n;k++)
            C[i][j]+=A[i][k]*B[k][j];
  
```

2. 设计实验

观察程序，每次循环对于数组 B 的读取都会跨越 n 个区域，这是导致程序运行较慢的一个因素。因此我将对 k 的 for 循环和对 j 的 for 循环交换，优化读取数据跨度大的问题。而对于 AC 两个数组，本来就是按行访问的，因此不需要调整 i 与 j 的相对位置。

在记录程序效率方面，采用记录程序运行时间的方法。使用 Windows

内置的 API 进行记录，使用 QueryPerformanceFrequency 函数获取性能计数器频率，QueryPerformanceCounter 函数进行计时操作。

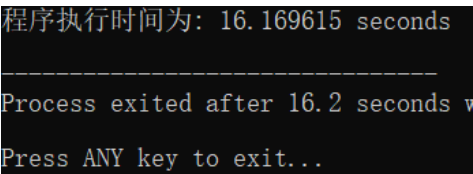
3. 进行实验

优化后的实验代码如下：

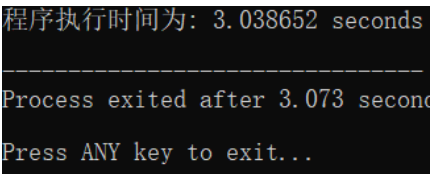
```
#include <iostream>
#include <windows.h>
#define N 1024
int A[N][N], B[N][N], C[N][N];
void init() {
    for (int i = 0; i < N; i++) {
        for (int j = 0; j < N; j++) {
            A[i][j] = B[i][j] = i + j;
        }
    }
}
int main() {
    init();
    LARGE_INTEGER start, end, freq;
    double elapsed_time;
    QueryPerformanceFrequency(&freq);
    QueryPerformanceCounter(&start);
    for (int i = 0; i < N; i++) {
        for (int k = 0; k < N; k++) {
            for (int j = 0; j < N; j++) {
                C[i][j] += A[i][k] * B[k][j];
            }
        }
    }

    QueryPerformanceCounter(&end);
    elapsed_time = (end.QuadPart - start.QuadPart) / (double)freq.QuadPart;
    printf("程序执行时间为: %f seconds\n", elapsed_time);
    return 0;
}
```

4. 实验结果



优化前执行时间



优化后执行时间

5. 数据分析与结论

矩阵在内存中通常是以行优先的形式进行存储，在原始代码 ijk 的 for 循环中，矩阵 B 是按列访问的，Cache 不命中率较高，因此需要的时间较长。在

	<p>优化代码时，将 j 的 for 循环与 k 的 for 循环互换位置，这样数组 B 也变为按行访问，AC 按行访问不变，Cache 命中率提高，运行时间自然变短。</p>
总结	<ol style="list-style-type: none"> 1. 本次实验我对于改变 Cache 容量、相连度、块大小的影响有了一个直观地理解和认识。同时我也认识到并不是 Cache 容量越大、相连度越高、块大小越大越好，需要在这三者中找到一个平衡值才能得到最好的命中效果。 2. 对于 Cache 预取，在不同的程序中会有不同的效果，如果程序访问的数据空间性不够好，反而会增加额外的开销。 3. 对于探究性实验，我选择使用内外循环交换的方法优化代码效率，主要是让代码执行时访问数据的顺序尽可能贴合数据存储的顺序，这样能增加 Cache 的命中率，提高效率。