Cache3 实验报告

- 【10%】实验 test-trans,以 M32N32 矩阵为例,并通过 csim-ref 详细选项(-v)在缓存跟踪 trace.f 文件中观察结果。
- (1) 输入指令 make。

```
zhangjiwei@zhangjiwei-virtual-machine:~/cachelab-handout$ make
# Generate a handin tar file each time you compile
tar -cvf zhangjiwei-handin.tar csim.c trans.c
csim.c
trans.c
```

(2) 输入指令./test-trans -M 32 -N 32 测试 test-trans。

```
zhangjiwei@zhangjiwei-virtual-machine:~/cachelab-handout$ ./test-trans -M 32 -N 32
Function 0 (2 total)
Step 1: Validating and generating memory traces
Validation error at function 0! Run ./tracegen -M 32 -N 32 -F 0 for details.
Skipping performance evaluation for this function.

Function 1 (2 total)
Step 1: Validating and generating memory traces
Step 2: Evaluating performance (s=5, E=1, b=5)
func 1 (Simple row-wise scan transpose): hits:870, misses:1183, evictions:1151
```

(3)输入指令./csim-ref -v -s 5 -E 1 -b 5 -t trace.f1 > f0.txt 冲突测试 f0 文件, 结果输出到文件 f0.txt。

【10%】编写 csim.c 处理本条命令行同时输出显示标记位和组号。

在 csim.c 的主函数中增加语句: printf("setBits is %x, tagBits is %x\n", setBits, tagBits), 用来输出显示标记位和组号。

【20%】实验 test-trans 以 M4N4 为例,分析示例函数 miss 过多的原因。

(1)输入指令./csim-ref -v -s 5 -E 1 -b 5 -t trace.f1 > f0.txt 冲突测试 f0 文件, 结果输出到文件 f0.txt, 保留组号和标记位。

```
zhangjiwei@zhangjiwei-virtual-machine:~/cachelab-handout$ ./test-trans -M 4 -N 4
Function 0 (2 total)
Step 1: Validating and generating memory traces
Validation error at function 0! Run ./tracegen -M 4 -N 4 -F 0 for details.
Skipping performance evaluation for this function.
Function 1 (2 total)
Step 1: Validating and generating memory traces
Step 2: Evaluating performance (s=5, E=1, b=5)
func 1 (Simple row-wise scan transpose): hits:15, misses:22, evictions:19
Summary for official submission (func 0): correctness=0 misses=2147483647
TEST_TRANS_RESULTS=0:2147483647
```

(2) 详细分析: misses 数位 22, 驱逐数为 19。

- a) A 数组访问 A[0][0] 冷不命中, 第 4 个 block 被装入数组 A 的数据。
- b) B 数组访问 B[0][0] 虽然 B 数组要被赋取的值 A[0][0]已经在第 4 个 block 中,但是数组 B 和数组 A 的地址显然不同,所以标记位不同,所以冲突产生驱逐,驱逐第 4 个块,第 4 个 block 被装入数组 B 的数据。
- c) A 数组访问 A[0][1] 原理同步骤 b 产生了冲突并驱逐,第 4 个 block 被装入数组 A 的数据。
- d) B 数组访问 B[1][0] 原理同步骤 b 产生了冲突并驱逐,第 4 个 block 被装入数组 B 的数据。
- e) A 数组访问 A[0][2] 原理同步骤 c 产生了冲突。
- f) B 数组访问 B[2][0] 在这里产生变化 B 将数据装载入第 5 个 block,冷不命中。
- g) A 数组访问 A[0][3] 标志位相同, 因此 hit, 其他与上述分析类似。

综上 miss 最主要是因为冲突不命中,转置操作不断地因为访问数组 A 和 B 而替换 block 中的数据,因此我们可以通过设置临时变量一次访问块中的多个元素,减少此类 miss。

【20%】实验 test-trans 以 M32N32 为例,并分析示例函数 miss 过多的原因。

(1)输入指令./csim-ref -v -s 5 -E 1 -b 5 -t trace.f1 > f0.txt 冲突测试 f0 文件, 结果输出到文件 f0.txt。

```
zhangjiwei@zhangjiwei-virtual-machine:-/cachelab-handout$ ./csim-ref -v -s 5 -E 1 -b 5 -t trace.f1 > f0.txt zhangjiwei@zhangjiwei-virtual-machine:-/cachelab-handout$ ./test-trans -M 32 -N 32

Function 0 (2 total)
Step 1: Validating and generating memory traces
Validation error at function 0! Run ./tracegen -M 32 -N 32 -F 0 for details.
Skipping performance evaluation for this function.

Function 1 (2 total)
Step 1: Validating and generating memory traces
Step 2: Evaluating performance (s=5, E=1, b=5)
func 1 (Simple row-wise scan transpose): hits:870, misses:1183, evictions:1151

Summary for official submission (func 0): correctness=0 misses=2147483647

TEST_TRANS_RESULTS=0:2147483647
```

(2)详细分析:

- a)原始提供的转置操作,还是会和第3问一样产生许多冲突不命中。
- b)在 32*32 矩阵, 跨过第 8 行之后的操作, 因为超过了 block 的上限, 会覆盖到原来位置的数, 再次产生冲突不命中。
- C)进行一些分析,决定采取分块的策略,在该情况下,因为数组 B 每次都会换块,因此数组 A 基本都能命中,所以产生 miss 所以采用分块的策略,转置完一个 8*8 行,再转置下一个 8*8 行。
- 【20%】分别按 4 和 8 分块编写 transpose_submit()代码,记录 test-trans 以 M32N32 矩阵下 Miss 数目结果;进一步编写代码重新处理相同下标的对角线上元素来再次优化,列表记录数组 B 第一个 8*8 块写操作的命中情况。
- (1) 4 分块代码和 miss 结果

```
Function 0 (2 total)
Step 1: Validating and generating memory traces
Step 2: Evaluating performance (s=5, E=1, b=5)
func 0 (Transpose submission): hits:1566, misses:487, evictions:455
```

(2)8分块代码和 miss 结果

```
Function 0 (2 total)
Step 1: Validating and generating memory traces
Step 2: Evaluating performance (s=5, E=1, b=5)
func 0 (Transpose submission): hits:1710, misses:343, evictions:311
```

(2) 对角线优化代码和 miss 结果

为减少冲突 定义 8 个临时变量 直接存储一个 block 中的所有数据

```
Function 0 (2 total)
Step 1: Validating and generating memory traces
Step 2: Evaluating performance (s=5, E=1, b=5)
func 0 (Transpose submission): hits:1766, misses:287, evictions:255
```

【20%】分析采用分块技术后 miss 改善的原因。按 4 分块编写 transpose_submit()代码,记录 test-trans 以 M32N32 矩阵下 miss 数目的结果;以两个 4*4 为例分析 hit 增多的原因。注意:加载 8*4 的矩阵 A,存储到 4*8 的矩阵 B。

(1) 4*4 矩阵下 miss 数目的结果

```
Function 0 (2 total)
Step 1: Validating and generating memory traces
Step 2: Evaluating performance (s=5, E=1, b=5)
func 0 (Transpose submission): hits:1566, misses:487, evictions:455
```

(2) 8*4 矩阵下 miss 数目的结果

```
Function 0 (2 total)
Step 1: Validating and generating memory traces
Step 2: Evaluating performance (s=5, E=1, b=5)
func 0 (Transpose submission): hits:1710, misses:343, evictions:311
```

(3) 采用分块技术之后 miss 改善的原因。

在 4*4 分块没有充分利用好 block 的 8 个数据, 所以在 8*4 分块中有很多多冲突不命中。