



南开大学
Nankai University

南 开 大 学

计 算 机 学 院

并行程序设计实验报告

体系结构相关编程

赵元鸣 2211757

年级：2022 级

专业：计算机科学与技术

指导教师：王刚

2024 年 3 月 27 日

摘要

关键字: matrix,sum,cache

目录

一、概述	1
(一) 第一节: 矩阵乘法 cache 优化性能对比	1
(二) 第二节: n 个数求和优化性能对比	4

一、概述

(一) 第一节：矩阵乘法 cache 优化性能对比

平凡算法代码

逐列访问平凡算法

```
1 void mul(int n, float a[][maxN], float b[][maxN], float c[][maxN]) {
2     for (int i = 0; i < n; ++i) {
3         for (int j = 0; j < n; ++j) {
4             c[i][j] = 0.0;
5             for (int k = 0; k < n; ++k) {
6                 c[i][j] += a[i][k] * b[k][j];
7             }
8         }
9     }
10 }
```

VTune 测试结果 (本次实验 VTune 均采用 HotSpot 算法进行测试)

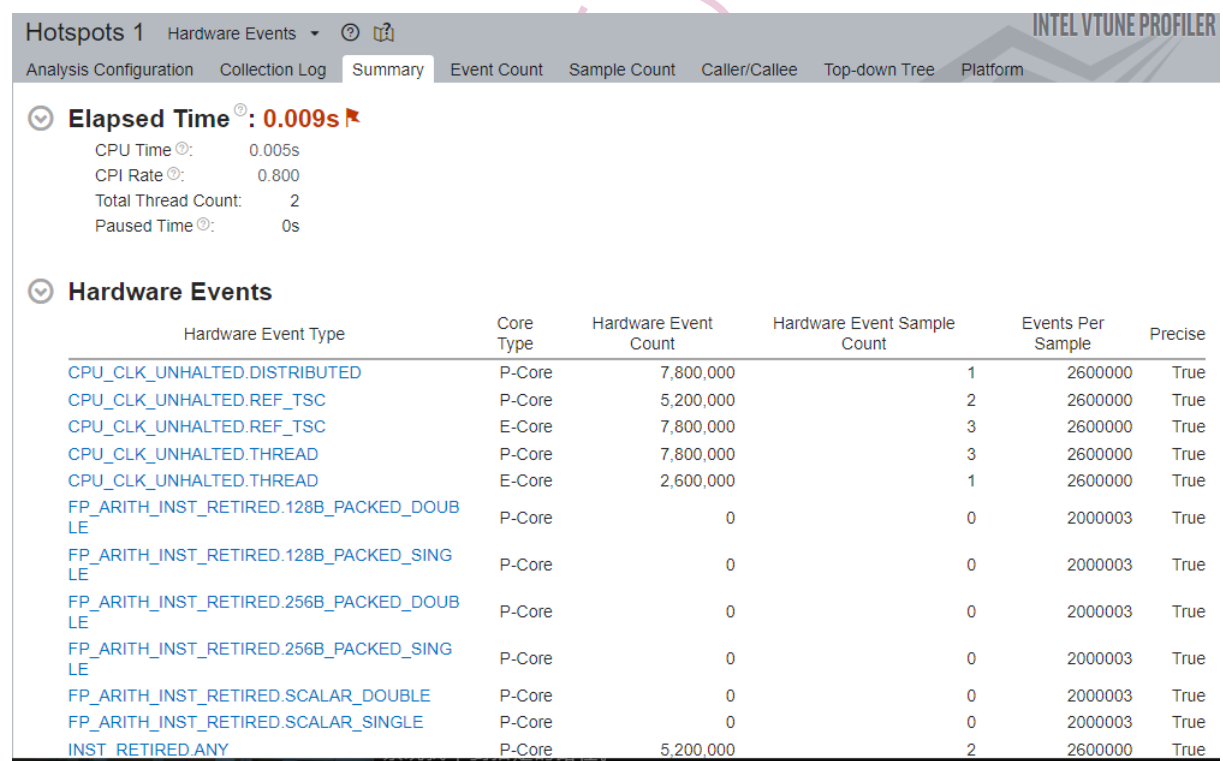


图 1: VTune 测试

优化算法代码

优化算法算法

```
1 void trans_mul(int n, float a[][maxN], float b[][maxN], float c[][maxN])
2 {
```

```

3   for (int i = 0; i < n; ++i) for (int j = 0; j < i; ++j) swap(b[i][j], b[j]
    ][i]);
4   for (int i = 0; i < n; ++i) {
5       for (int j = 0; j < n; ++j) {
6           c[i][j] = 0.0;
7           for (int k = 0; k < n; ++k) {
8               c[i][j] += a[i][k] * b[j][k];
9           }
10      }
11  }
12
13  for (int i = 0; i < n; ++i) for (int j = 0; j < i; ++j) swap(b[i][j], b[j]
    ][i]);
14 }

```

VTune 测试结果

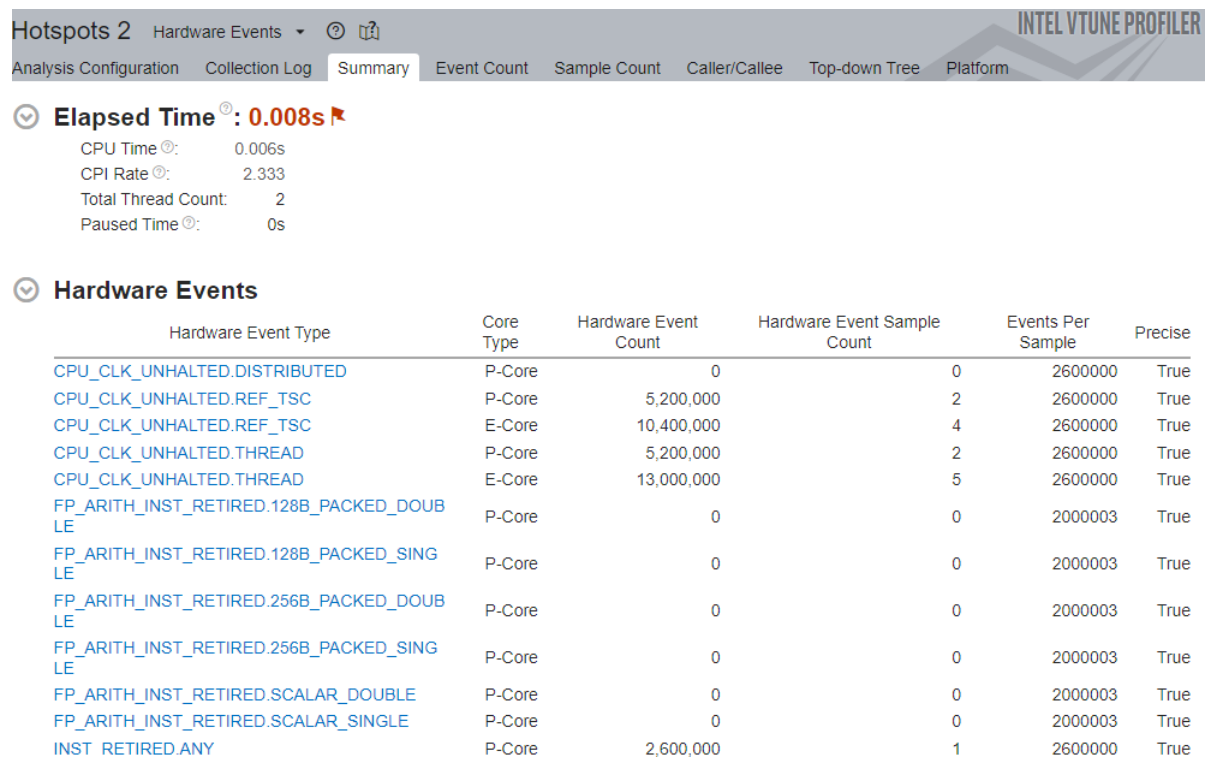


图 2: VTune 测试

主函数设计过程

主函数

```

1   const int maxN = 1024; // 矩阵的最大值
2   const int T = 64; // tile size
3   int GapSize = 128; // 设置间隙大小, 每一个矩阵规模自增GapSize
4   int SizeCounts = 10; // 设置区间个数, 可以自由调整
5   int Counts = 50; // 设置每次循环的次数
6   float a[maxN][maxN];

```

```

7  float b[maxN][maxN];
8  float c[maxN][maxN];
9
10 //用于矩阵改变数值,为防止数据溢出,随机数的区间为1~9
11 void change(int n, float a[][maxN], float b[][maxN]) {
12     srand(time(0));
13     for (int i = 0; i < n; i++) {
14         for (int j = 0; j < n; j++) {
15             a[i][j] = rand() % 10;
16             b[i][j] = rand() % 10;
17         }
18     }
19 }
20
21 int main(int arg, char *argv[]) {
22     //设置初始时间和结束时间
23     struct timeval startTime, stopTime;
24     //各个矩阵规模的时间数组,为了方便画echarts表格
25     double mul_times[SizeCounts], trans_mul_times[SizeCounts], sse_mul_times[
        SizeCounts], sse_tile_times[SizeCounts];
26     for (int temp = maxN - GapSize * (SizeCounts - 1); temp <= maxN; temp +=
        GapSize) {
27         //设置每一个矩阵规模的总时间,每一个循环都加入到改变量中
28         double mul_time = 0, trans_mul_time = 0, sse_mul_time = 0,
            sse_tile_time = 0;
29         //循环Counts次
30         for (int i = 0; i < Counts; ++i) {
31             // 每一个均改变矩阵数值,控制唯一变量
32             change(temp, a, b);
33             gettimeofday(&startTime, NULL);
34             mul(temp, a, b, c);
35             gettimeofday(&stopTime, NULL);
36             // 计算一个矩阵相乘的时间,并且加入的总时间中
37             mul_time +=
38                 (stopTime.tv_sec - startTime.tv_sec) * 1000 +
39                 (double) (stopTime.tv_usec - startTime.tv_usec) * 0.001;
40
41             gettimeofday(&startTime, NULL);
42             trans_mul(temp, a, b, c);
43             gettimeofday(&stopTime, NULL);
44             trans_mul_time +=
45                 (stopTime.tv_sec - startTime.tv_sec) * 1000 + (stopTime.
                    tv_usec - startTime.tv_usec) * 0.001;
46
47
48
49
50     }

```

```
51 // 将每一个总和都加入到相对应的数组中
52 mul_times[GapSize - 1 - (maxN - temp) / GapSize] = mul_time / Counts;
53 trans_mul_times[GapSize - 1 - (maxN - temp) / GapSize] =
    trans_mul_time / Counts;
54
55 }
56 }
```

计时函数采用 sys/time.h 库中的 gettimeofday 函数，该函数的精确度可以打到微妙级别，所以对函数的运行时间可以很好的估量我还设置了多组循环实验，每一次循环将产生不同的矩阵，每一组矩阵乘法算法重复运行 Counts 次，然后得到平均估值，这样可以很好地减少一定量的误差 为了更好地对比四种算法的运行效率，我设计了一个 GapSize 值，用于矩阵规模每一次都自增 GapSize，直到达到最大值。另外，这里的区间个数自由度非常高，我们可以任意设置区间个数 SizeCounts，以便帮助我们更好地比较算法之间的差异

(二) 第二节：n 个数求和优化性能对比

平凡算法代码

加法平凡算法

```
1  int main()
2  {
3      int a[100], sum=0;
4      for (int i=0; i<100; i++){
5          a[i]=i+20;
6      }
7      for (int i=0; i<100000; i++){
8          sum=0;
9          for (int j=0; j<100; j++){
10             sum+=a[j];
11         }
12     }
13 }
```

VTune 测试结果

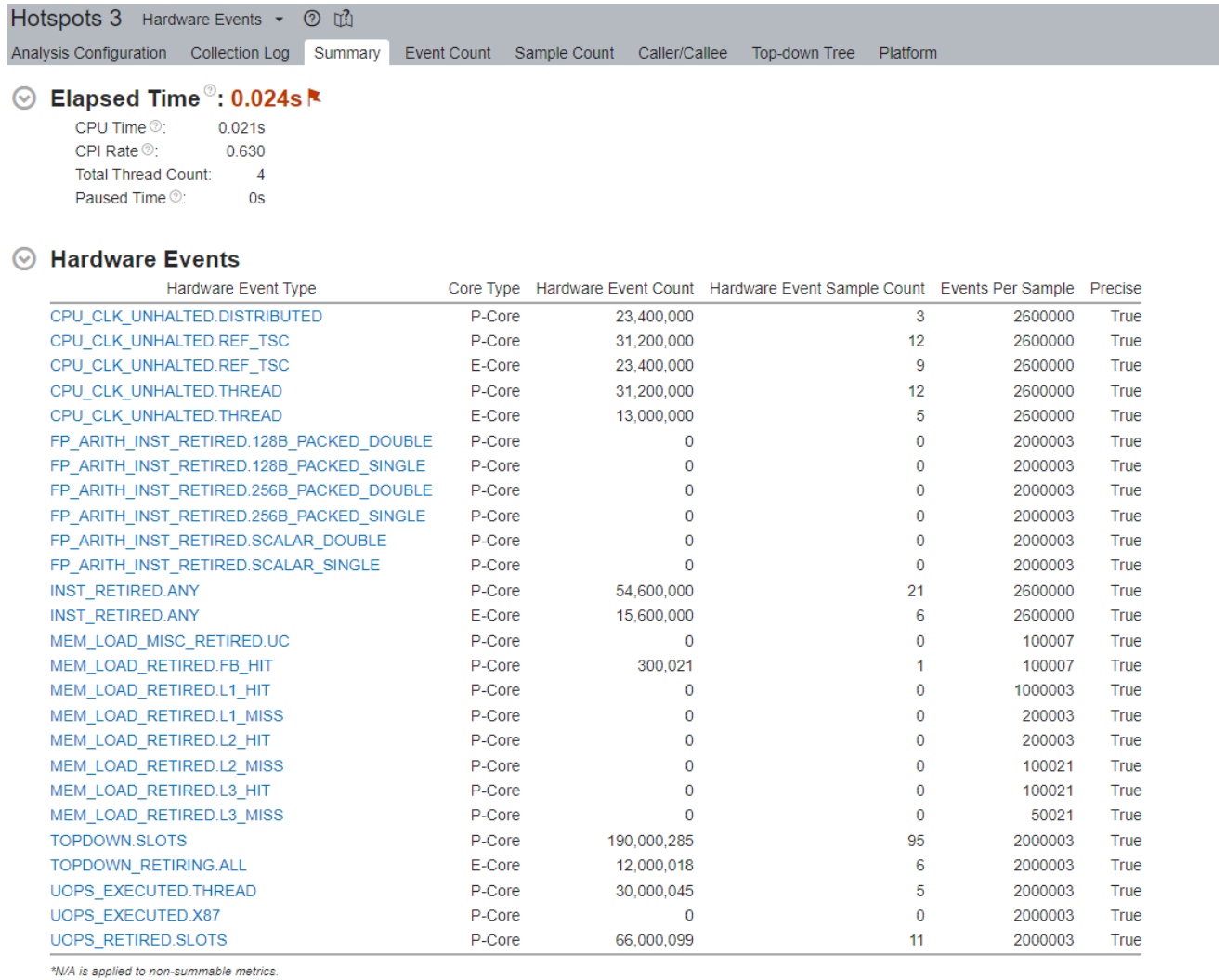


图 3: VTune 测试

优化算法代码

加法优化算法

```

1
2
3 // 递归:
4 1. 将给定元素两两相加, 得到n/2个中间结果;
5 2. 将上一步得到的中间结果两两相加, 得到n/4个中间结果;
6 3. 依此类推, log(n)个步骤后得到一个值即为最终结果。
7
8 // 实现方式: 递归函数
9
10 int recursion(int n, int*a)
11 {
12     if (n == 1)
13         return a[0] ;
14     else

```

```
15     {
16         for (int i = 0; i < n / 2; i++){
17             a[i] += a[n-i-1];
18         }
19         n = n / 2;
20         recursion(n, a);
21     }
22 }
23
24 int main()
25 {
26     int a[100], sum=0;
27     for (int i=0; i<100; i++){
28         a[i] = i+20;
29     }
30
31     for (int i=0; i<100000; i++)
32         recursion(100, a);
33 }
```

VTune 测试结果

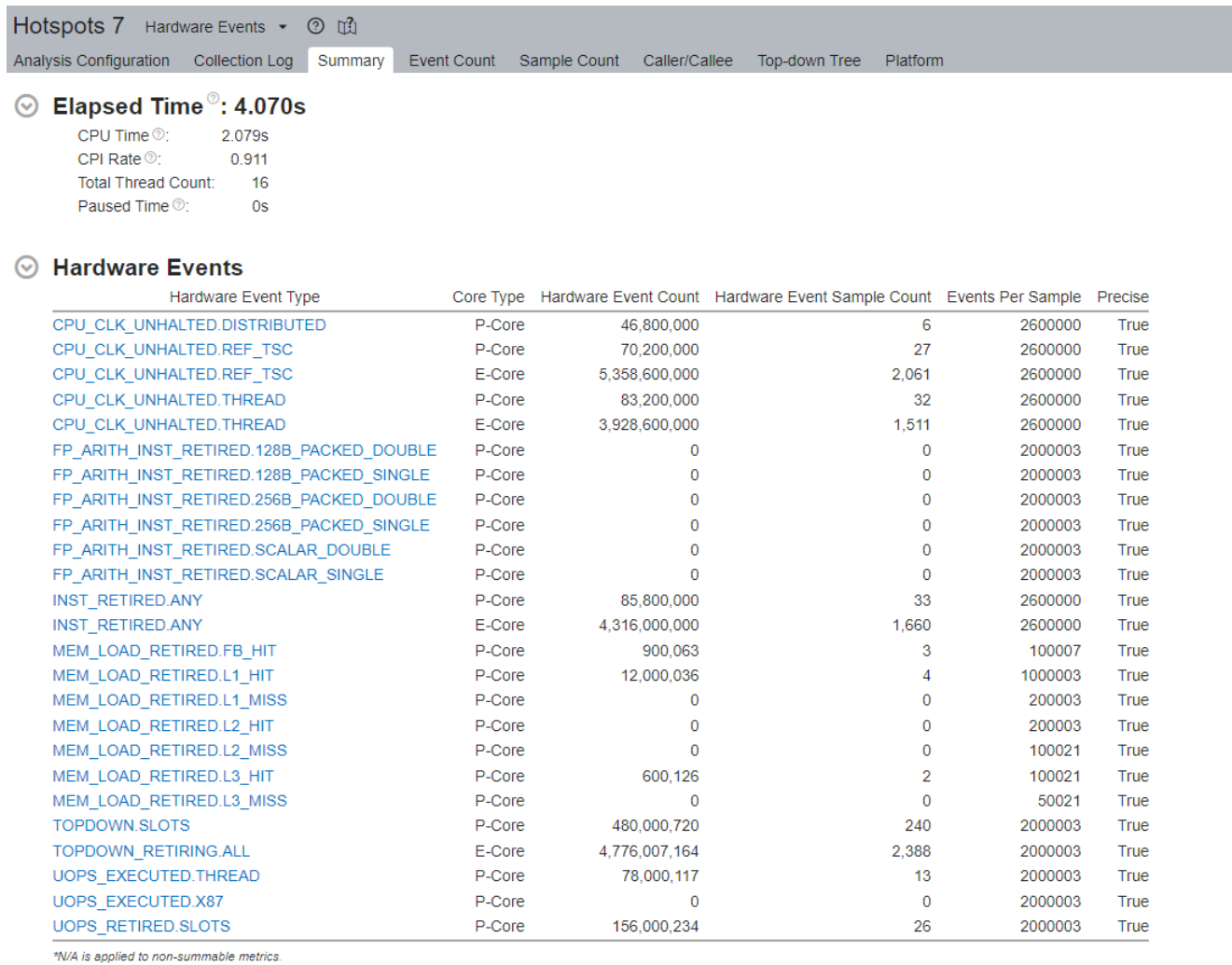


图 4: VTune 测试

从测试结果分析，递归式的优化算法反而会比平凡算法缓慢，经过更进一步测试，当问题规模足够大时，递归优化确实会比平凡算法性能更加优异，而在问题规模较小时，递归优化的结果在一些情况下可能不如平凡算法

本实验所有代码已经上传至 <https://github.com/zhaoyuanmingzhendeshuai/ParallelLearning>, 请读者查阅