中山大学计算机院本科生实验报告 (2023 学年春季学期)

课程名称:并行程序设计

批改人:

实验	3-Pthreads 并行矩阵乘法与数组求和	专业(方向)	计算机科学与技术计科一班
学号	21307099	姓名	李英骏
Email	liyj323@mail2.sysu.edu.cn	完成日期	2024年4月28日

目录

1	实验	目的		2
2	实验	过程和	核心代码	2
	2.1	矩阵乘	法	3
		2.1.1	main.cpp	3
		2.1.2	Pthread_Matmul.cpp / .hpp	4
		2.1.3	性能测试	7
	2.2	数组求	和	8
		2.2.1	main.cpp	8
		2.2.2	IntArray	11
		2.2.3	Linear Aggregation	12
		2.2.4	Tree Aggregation	12
3	实验	:结果		13
	3.1	矩阵乘	法	13
	3.2	数组求	和	15
4	实验	:感想		17

1 实验目的

- 1. 使用 Pthreads 实现并行矩阵乘法,并分析其性能。(尝试不同数据/任务划分方式)
- 2. 使用 Pthreads 实现并行数组求和,并分析其性能。(可分析不同聚合方式的影响)

2 实验过程和核心代码

矩阵乘法中尝试了两种数据划分方式:

- 1. 划分 1: 将 A 按行均分, 在每个线程中与完整的 B 相乘, 得出结果矩阵的部分行
- 2. 划分 2: 将 A 按行均分, B 按列均分, 在每个线程中相乘, 得出结果矩阵的一块数组求和中尝试了两种聚合方式:
- 1. 所有线程算出结果后, 在主线程中统一求和
- 2. 树形规约

代码文件结构如图:

```
inear_Aggregation
  Linear_Aggregation.cpp
   Linear_Aggregation.hpp
  main.cpp
 IntArray.cpp
   main.cpp
  Tree_Aggregation.cpp

    Tree_Aggregation.hpp

   main.cpp
   Matrix.cpp
   Matrix.hpp
  Pthread_Matmul.cpp
Pthread_Matmul.hpp
  tests.txt
   Matrix.cpp
   Matrix.hpp
   Pthread_Matmul.cpp
Pthread_Matmul.hpp
   tests.txt
```

图 1: main.cpp

2.1 矩阵乘法

2.1.1 main.cpp

```
MatMul > A_Partitioning > ← main.cpp > ← main(int, char * [])
      long int thread_count;
      int main(int argc, char *argv[])
           if (argc != 5) {
              std::cerr << "Usage: " << argv[0] << " m n k" << std::endl;
          thread_count = std::strtol(argv[1], NULL, 10);
          m = std::stoi(argv[2]);
          n = std::stoi(argv[3]);
          k = std::stoi(argv[4]);
          C = Matrix(m, k, false);
          ThreadTasks thread_tasks(thread_count);
           for (long thread = 0; thread < thread_count; ++thread) {</pre>
               pthread_create(&thread_handles[thread], NULL, pthread_matmul, (void *)&thread_tasks[thread]);
               pthread_join(thread_handles[thread], NULL);
          auto end_time = std::chrono::high_resolution_clock::now();
          std::cout << "Matrix A:\n";
          A.print_matrix();
std::cout << "\nMatrix B:\n";
          B.print_matrix();
std::cout << "\nMatrix C:\n";
          elapsed = end_time - start_time;
          std::cout << "Time taken for matrix calculation: " << elapsed.count() / 1000 << " seconds\n";
```

图 2: main.cpp

详见注释.

2.1.2 Pthread_Matmul.cpp / .hpp

划分1

```
MatMul > A_Partitioning > G • Pthread_Matmul.hpp > ...
      #define P_MATMUL
      #include <pthread.h>
#include "Matrix.hpp"
      extern Matrix A, B, C;
          int row_start;
          int row_end;
          ThreadTask *thread_tasks;
          ThreadTasks() : thread_tasks(nullptr) {}
          ThreadTasks(long int thread_count)
               thread_tasks = new ThreadTask[thread_count];
              int m = A.get_rows();
              int rows_per_thread = m / thread_count;
               for (long int thread = 0; thread < thread_count - 1; ++thread) {</pre>
                   thread_tasks[thread].row_start = thread * rows_per_thread;
                   thread_tasks[thread].row_end = (thread + 1) *
                                                              long thread_count
              thread_tasks[thread_count - 1].row_start = (thread_count - 1) * rows_per_thread;
              thread_tasks[thread_count - 1].row_end = m - 1;
          ~ThreadTasks()
              delete[] thread_tasks;
              thread_tasks = nullptr;
          ThreadTask& operator[](int index)
               return this->thread_tasks[index];
      void *pthread_matmul(void *arg);
```

图 3: Pthread Matmul.hpp

注意 20-31 行, 记总线程数为 N, 三个矩阵分别为 $A_{m\times n}B_{n\times k}=C_{m\times k}$. 我们将矩阵 A 几乎平均地按行分成 N 份, 分发给 N 个 threads, 由于 A B C 是全局的, 我们只需要计算每个线程需要计算的行号, 传入即可. 矩阵乘法:

图 4: Pthread_Matmul.cpp

在每个线程中计算地址偏移, 再进行矩阵乘法即可.

```
Threadfasks(long int thread_count)

{
    thread_tasks = new Threadfask[thread_count];
    int = A.get_rows();
    int k = B.get_cols();
    int k = A.get_rows();
    int k = B.get_cols();
    int k
```

图 5: Pthread_Matmul.hpp

在第二种划分中, 我们将线程总数 N 拆分为 N = a * b, 将矩阵 A 按行分成 a 份,B 按列分成 b 份, 从而在每个线程中计算出 C 的一块.

图 6: Pthread_Matmul.cpp

其中 partitioned_sequential_matmul 的作用如图:

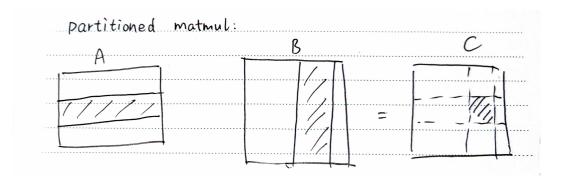


图 7: Pthread_Matmul.cpp

2.1.3 性能测试

我们使用如下脚本进行性能测试

图 8: test.sh

2.2 数组求和

2.2.1 main.cpp

聚合 1

```
#include "Linear_Aggregation.hpp"
long long thread_count;
long long N;
IntArray A;
int main(int argc, char *argv[])
       std::cerr << "Usage: " << argv[0] << "Threads N" << std::endl;</pre>
    thread_count = std::strtol(argv[1], NULL, 10);
    N = std::strtol(argv[2], NULL, 10);
    std::chrono::duration<double, std::milli> elapsed;
    auto start = std::chrono::high_resolution_clock::now();
    pthread_t *thread_handles = new pthread_t[thread_count];
    ThreadTasks thread_tasks(thread_count);
    for (long thread = 0; thread < thread_count; ++thread) {</pre>
       pthread_create(&thread_handles[thread], NULL, pthread_array_sum, (void *)&thread_ta
    long long totalSum = 0;
    for (int i = 0; i < thread_count; ++i) {</pre>
       pthread_join(thread_handles[i], nullptr);
        totalSum += thread_tasks[i].result;
    auto stop = std::chrono::high_resolution_clock::now();
   std::cout << "Aarry A:\n";</pre>
    std::cout << "Sum:\n"
            << totalSum << '\n';</pre>
    /*long long realsum = A.partitioned_sum(0, A.get_size() - 1);
    elapsed = stop - start;
    delete[] thread_handles;
    std::cout << "Time taken for matrix calculation: " << elapsed.count() / 1000 << " secon</pre>
    return 0;
```

图 9: main.cpp

聚合 2(树形聚合)

```
rray_Sum > Tree_Aggregation > 😉 main.cpp >
        long long thread_count;
long long N;
IntArray A;
       // 全局数组和路障
std::vector<long long int> results;
pthread_barrier_t barrier;
               if (argc != 3) {
    std::cerr << "Usage: " << argv[0] << "Threads N" << std::endl;</pre>
              thread_count = std::strtol(argv[1], NULL, 10);
N = std::strtol(argv[2], NULL, 10);
A = IntArray(N);
// 全局数组,用于线程间通信
               std::chrono::duration<double, std::milli> elapsed;
auto start = std::chrono::high_resolution_clock::now();
                // 线程handles
pthread_t *thread_handles = new pthread_t[thread_count];
ThreadTasks thread_tasks(thread_count);
               pthread_barrier_init(&barrier, NULL, thread_count);
for (long long thread = 0; thread < thread_count; ++thread) {
    pthread_create(&thread_handles[thread], NULL, pthread_array_sum, (void *)&thread_tasks[thread]);
}</pre>
               for (int i = 0; i < thread_count; ++i) {
    pthread_join(thread_handles[i], nullptr);</pre>
                std::cout << "Sum:\n"

< totalSum << '\n';
               elapsed = stop - start;
delete[] thread_handles;
```

图 10: main.cpp

区别主要在于:

- 1. 树形规约为了实现进程间的同步和交流, 使用了一个全局数组和一个 barrier.
- 2. 线性规约需要对所有线程的 results 求和, 树形规约只要取数组的 0 号元素作为结果即可.

注释掉的部分用于检查算法正确性,如图:

```
10 94 16 50 44 15 55 2 17 57 43 8 21 81 34 66 77 22 61 61 19 49 100 11 4
9 15 77 3 46 18 75 20 99 28 45 20 49 45 77 82 86 13 6 41 31 44 12 30 92
97 27 91 3 54 54 77 51 15 62 92 88 84 3 86 48 80 2 85 48 2 72 13 82 69 1
65 32 92 14 75 57 54 29 16 23 73 35 18 20 41 44 48 60 28 28 1 9 75 46 9
6 67 32 52 15 89 57 64 71 76 42 98 53 87 27 5 29 93 2 89 91 84 20 2 19 8
5 79 87 66 29 96 46 58 13 47 81 65 34 81 76 66 11 36 69 80 81 1 88 68 7
58 68 23 23 41 36 51 6 80 41 53 95 74 43 66 43 82 2 27 27 61 75 79 15 91
 10 85 5 79 57 85 71 53 5 40 68 9 21 58 90 72 52 5 76 76 4 90 23 10 25 2
 82 75 76 28 70 58 8 17 25 55 91 27 10 8 63 66 14 86 85 21 85 51 99 5 53
 32 30 50 83 88 48 26 93 35 42 43 52 89 20 61 72 1 30 13 1 60 69 81 67 9
0 24 82 38 10 55 76 46 98 60 77 51 100 77 17 2 58 50 69 13 12 65 29 28 1
5 87 84 87 92 9 81 24 37 26 97 57 89 8 99 7 29 63 97 32 49 6 15 88 62 63
 65 27 51 3 71 16 30 77 6 77 51 96 27 87 55 73 96 24 94 4 29 23 85 79 28
 97 46 53 2 7 92 26 44 44 35 59 100 37 3 11 44 34 87 74 50 99 4 86 82 25
 69 49 63 68 78 6 65 45 74 94 89 90 76 56 2 69 67 23 87 25 91 30 49 60 6
9 58 43 8 70 71 81 36 61 31 24 36 36 5 27 12 43 16 61 3 7 75 79 44 21 50
41 60 80 32 97 66 7 51 91 96 52 80 7 47 80 28 23 34 76 46 69 74 79 ]
Sum:
6471821
Delta:
0
Time taken for matrix calculation: 0.0014349 seconds
```

图 11: check

上图 Delta 为 0 表示并行求和的结果与单线程的循环求和结果一致, 说明算法正确.

2.2.2 IntArray

图 12: IntArray

第 3-13 行为初始化函数, 可以看到使用均匀分布函数, 将每个元素初始化为 int. 48-53 行为计算数组的部分和.

2.2.3 Linear Aggregation

```
| Communication | Communicatio
```

图 13: Linear Aggregation

简单计算部分和即可.

2.2.4 Tree Aggregation

图 14: Tree Aggregation

右侧 11-27 行为树形规约, 为简便只考虑了线程数是 2 的幂次的情形. 实现了下图的二叉树:

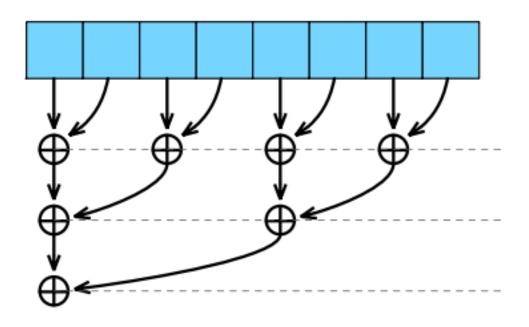


图 15: Tree Aggregation

3 实验结果

3.1 矩阵乘法

划分 1:

表 1: 划分 1 线程数与矩阵规模的性能数据 (秒)

矩阵规模 worker 进程数	128	256	512	1024	2048
1	.003431	.026890	.219175	1.711090	13.725566
2	.002038	.014694	.109977	.853172	6.847813
4	.001028	.007010	.056423	.418382	3.421770
8	.000829	.004758	.041580	.243998	2.082076
16	.000796	.003455	.028399	.210076	1.474280

划分 2:

表 2: 划分 2 线程数与矩阵规模的性能数据 (秒)

矩阵规模 worker 进程数	128	256	512	1024	2048
1	.003523	.026857	.210081	1.726030	13.360266
2	.001849	.013418	.106289	.843146	6.833443
4	.001564	.010202	.058136	.448828	3.569666
8	.001168	.007704	.031460	.243478	1.864370
16	.001078	.006368	.035039	.192912	1.255803

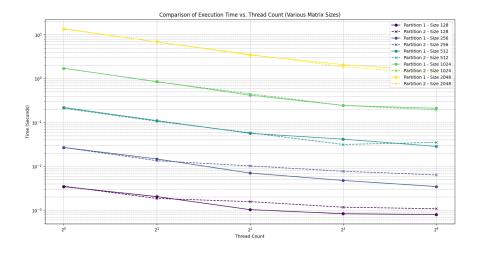


图 16: result

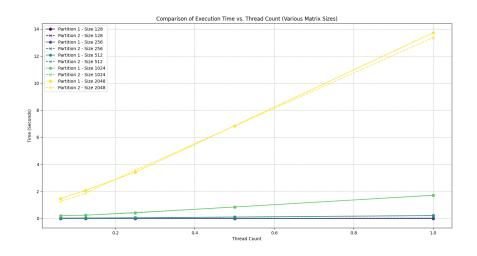


图 17: result

观察出以下结论:

- 1. 时间开销随着线程数量的增加几乎反比例地下降 (图中近似直线).
- 2. 两种划分算法性能相仿. 第二种算法在矩阵较大时略优于第一种算法.

3.2 数组求和

划分 1:

表 3: 聚合 1 线程数与数组规模的性能数据 (秒)

数组规模 (M) worker 进程数	1	2	4	8	16	32	64	128
1	.001481	.002983	.005647	.011060	.021771	.044333	.088551	.178929
2	.000806	.001530	.002885	.005695	.011572	.023171	.047254	.092074
4	.000623	.000949	.001713	.004073	.007763	.014384	.023820	.045619
8	.000762	.001147	.001613	.003309	.006813	.013369	.013515	.041619
16	.001367	.001779	.002284	.004367	.005254	.011448	.018628	.033708

划分 2:

表 4: 聚合 2 线程数与数组规模的性能数据 (秒)

数组规模 (M) worker 进程数	1	2	4	8	16	32	64	128
1	.001505	.002958	.005740	.011594	.022237	.043872	.085593	.173632
2	.000893	.001481	.002779	.005510	.011183	.022117	.044044	.092859
4	.000681	.001270	.002966	.002889	.005716	.011321	.023251	.052073
8	.000629	.001289	.001648	.002874	.004138	.009129	.019201	.035495
16	.000517	.000816	.001202	.002754	.004697	.008007	.015590	.026738

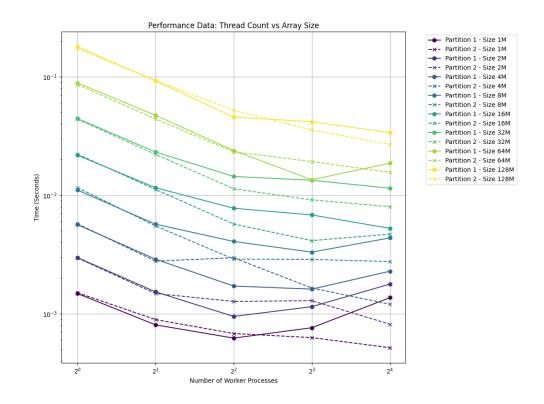


图 18: result

观察出以下结论:

- 1. 树形规约在线程数较多时,显著优于线性规约,而在线程数较少时,由于 barrier 的影响,可能劣于线性规约.
- 2. 数组维度较小时,线程数增加反而会降低求和速度. 这是由于线程池创建和销毁线程的开销,以及上下文切换的开销较大.

4 实验感想

通过本次实验,我深入了解了并行程序设计中矩阵乘法和数组求和的实现方式,特别是如何利用 pthread 实现高效的并行计算。实验中,我尝试了两种不同的数据划分方式,即按行均分和行列均分,这不仅加深了我对并行计算中数据划分策略的理解,也让我认识到在实际应用中,针对不同的计算任务选择合适的划分策略是多么重要。

同时, 我还了解了树形规约的实现方式.

此外,性能测试也是本次实验的重要部分。通过对比不同划分方式下的执行时间, 我更加直观地理解了并行计算的性能优化