

并行与分布式作业

Foster 方法论

第四次作业

姓名： 何泽

班级： 18 级计科（超算方向）

学号： 18340052

利用 Foster 并行程序设计方法计算1000x1000的矩阵与1000x1的向量之间的乘积, 要求清晰地呈现 Foster 并行程序设计的四个步骤。

- 串行算法

对一个 $m \times n$ 的矩阵 a , 与一个 $n \times 1$ 的向量 b 相乘, 结果为一个 $m \times 1$ 的向量 c 。

```
1  for (i = 0; i < m; i++) {
2      for (j = 0; j < n; j++)
3          c[i] += a[i][j] * b[j];
4  }
```

- Foster 并行设计

- Partitioning

按照数据划分, 矩阵 a 第 i 行的第 j 个元素和矩阵 b 的第 j 个元素相乘, 得到乘积后, 同一行的相加作为矩阵 c 的一个元素。

- Communication

不同行的计算结果不需要通信, 同一行的结果需要计算之后相加。

- Agglomeration

由于按照单个元素划分效率较低, 将同一行的元素整合到一起, 矩阵 a 的每一行和矩阵 b 计算内积, 得到矩阵 c 的一个元素, 矩阵 a 的每一行为一个计算任务。由于每一行计算的结果直接存入目标矩阵中, 所以各任务间不需要通信, 只是需要把结果矩阵定义为全局变量, 每个线程计算完将线程内的计算结果存入即可。

- Mapping

由于各任务间不需要通信, 只需要将任务数相对于处理器的个数平均分即可。

- 实现

我用的是 C++ 的 `thread` 库函数

- 每个线程调用的函数:

```
1  void mul(int p)
2  {
3      int sum=0;
4      for(int i=0;i<1000;i++)
5          sum+=a[p][i]*b[i];
6      c[p]=sum;
7  }
```

传入一个参数 p 代表计算第 p 行

- 主函数

```
1  int main() {
2      //随机生成大于100的数
3      for(int i=0;i<1000;i++){
4          for(int j=0;j<1000;j++){
5              a[i][j]=rand()+100;
6          }
7      }
8      for(int j=0;j<1000;j++){
9          b[j]=rand()+100;
```

```
10     }
11     //开始多线程计算
12     thread threads[1000];
13     for (int i = 0; i < 1000; i++) {
14         threads[i] = thread(mul, i );
15     }
16     for (int i = 0; i < 1000; i++) {
17         threads[i] .join();
18     }
19     return 0;
20 }
```

可以运行，设计完成。