CUDA Competition 算法说明

董林森 自动化工程学院 lukedong123@gmail.com

简介:

CCL 为图像识别和处理中一个重要的算法,本文提供的算法基于 cuda 平台,在经典的并行 Union-Find 2 Pass 算法(并查集)的基础上,做了一定的改进和性能提升。以下包括三个部分,算法说明,即算法的原理及基本步骤;性能测试,对该算法和其他已有算法进行了性能的对比;最后进行总结和仍存在问题的讨论。

算法说明:

1.算法主要文件说明:

ccl_gpu.cu:包括 CCL 算法的主程序。

get_label_count.cu:包括统计不同标记的个数。

以及其对应的.cuh 头文件:

ccl_gpu.cuh, get_label_count.cuh

以及 gpu1.bmp, gpu2.bmp, gpu2.bmp, gpu3.bmp 为该算法下的对应给定四个输入图像的输出结果。

2.在该 CCL 算法中基本步骤如下:

- A. init_label:初始化d_label和d_fa。
- B. ccl_find: 对某个像素点 p 检查它的 8 个相邻点, 并使用其中最小的 d_label 值 更新到 d_fa[p]中。
- C. ccl_merge: 首先对所有像素点 p 的 d_fa 进行路径压缩。
- D. ccl_update_label:对某个像素点 p, 找到 d_fa 中 p 的根节点更新 d_label[p]。
- E. 重复步骤 B, 直到步骤 B 中没有 d_label 被更新为止, 最终 d_label 的值即为 imgOut 的结果。

3.计算 label 的数量的算法:

主要利用了CUDA平台的内存读取与线程等特性进行了优化。在未优化时计算label的数量要使用大量的原子操作 atomicAdd(),这是由于对全局内存的资源竞争造成的,从而使得部分操作变成了串行代码。进行优化后原子操作大量减少,从而提升了计算速度。主要思想为使用每个线程对内存进行扫描,将结果累加到寄存器中,当线程完成自己需要计算的部分后,最后一次性将结果写回全局内存。

性能测试:

1.测试平台:

CPU Intel Core i7-6700HQ @ 2.60GHz 四核 2.60 GHz (100 MHz x 26.0) Nvidia GeForce GTX 960M

2.与 CPU CCL 算法和经典 Union-Find 算法运行时间对比:

| | 1.bmp | 2.bmp | 3.bmp | 4.bmp |
|----------------|----------|----------|----------|-----------|
| CPU | 1.527ms | 3.867ms | 1.579ms | 0.971ms |
| Union-Find | 33.379ms | 70.241ms | 82.458ms | 102.659ms |
| ccl_gpu | 5.665ms | 6.906ms | 2.888ms | 4.135ms |
| Speed Up (with | 5.892 | 10.179 | 28.631 | 24.667 |
| Union-Find) | | | | |

Union-Find 实现代码详见附件中 union_find.cu 文件, 该算法基于[1]的 edge set 版本。

可见与 Union-Find 相比有较大的加速比,但有趣的是对于不同类型的输入图形,加速比变化较大。基本可以得出该算法对于较稀疏的图像有较好的性能提升。

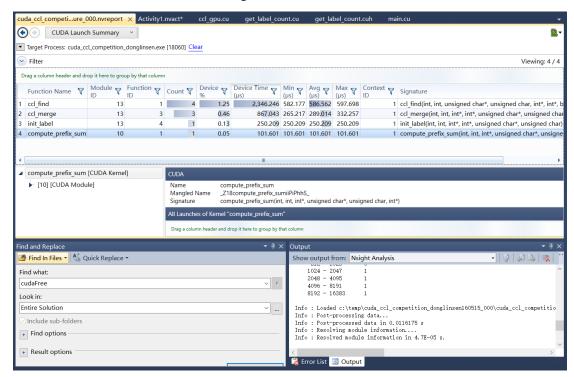
3.get_label_count 与未优化版运行比较:

| | 1.bmp | 2.bmp | 3.bmp | 4.bmp |
|-----------------|-----------|-----------|-----------|-----------|
| 原版本 | 293.604us | 724.838us | 280.002us | 162.015us |
| get_label_count | 101.601us | 200.641us | 92.863us | 57.120us |
| Speed Up | 2.900 | 3.620 | 3.017 | 2.842 |

由此可以看出加速比在 3 左右, 而且可以显然得出结论: 随着输入数据的规模增大, 加

速比会随之增加。

测试数据由 cuda 平台的调试工具 Nisght 统计得, 具体如下图:



图中被选中的 compute_prefix_sum 即为计算 Label 的函数

未优化版本代码:

```
__global__ void get_label_num(int w, int h, unsigned char *img, int *d_label, unsigned char byF, int *d_lable_num)

{
    int loc = get_loc(w,h);
    if(loc>=w*h) return;
    if(img[loc] == byF && d_label[loc] == loc) { //判断是否为根节点
        atomicAdd(d_lable_num, 1); //此处原子操作导致其变为串行代码
    }
}
```

总结和改进方向:

该算法在一定程度上改进了 Union-Find 算法,同时对于计算 Label 的优化也使得其性能有一定的提升。但由于未进行大量的随机测试等,仍无法对其性能有很好的定论。其效率仍然低于源代码提供的 CPU 算法, 经过分析, 基本得出的结论为 :由于在 ccl_find 和 ccl_merge 大量多次的对全局内存进行访问,从而导致了效率的下降。

因此个人认为改进的方向应为优化内存访问机制,例如应充分利用线程块内共享内存等,但还未得出一个比较好的方案。

另外一个比较有趣的现象为,该算法在较稀疏的图上的性能要好过密集的图,这应该是由于其迭代次数大量减少的原因。此现象由通过 Nsight 观察内核的调用次数可得。

参考资料:

[1] K.A. Hawick, A. Leist, D.P. Playne Parallel graph component labelling with GPUs and CUDA Parallel Computing Volume 36, Issue 12, December 2010, Pages 655–678
[2] Shane Cook 《CUDA 并行程序设计》 机械工业出版社