

PDC 2024 Spring Homework 2 report

寿晨宸 2100012945

Dijkstra

- 1. 重写了 Dijkstra 算法。因为 priority_queue 很难并行化，所以我最后使用了一个数组用于记录已访问的节点，虽然牺牲了一些复杂度，但更容易并行。
- 2. 初始化 visited 和 sol->distances 数组时并行。
- 3. 在寻找距离源节点最近的未访问节点 u 时，我将 n 个节点分块处理（分块数 BLOCK_NUM 可以调参，经测试 256 较佳），用 `#pragma omp parallel for` 并行地找出每个块内距离源节点最近的未访问节点，并使用数组记录信息。因为各个块之间没有任何依赖，也没有对变量的竞争，所以可以不使用 critical 而充分并行。完成分块处理之后，再处理之前存在数组里的结果，这部分的开销是小常数的，虽然是串行，但可以容忍。
- 4. 更新与节点 u 相连的节点的距离时，因为循环各部分间无依赖，所以可以用 `#pragma omp parallel for` 充分并行。

Bellman-Ford

- 1. 并行版基于串行版改动而来。
- 2. 初始化 sol->distances 数组时并行。
- 3. 虽然循环体内部是有依赖的，但只要在第一层循环和第二层循环外各添加 `#pragma omp parallel for`，就能做到保持正确。（经检验确实是正确的）

Performance

grid10x10

Your Code: Timing Summary		
Threads	Par-Dijkstra	Par-Bellman-Ford
1:	0.000 (1.00x)	0.000 (1.00x)
2:	0.001 (0.40x)	0.000 (1.39x)
4:	0.001 (0.33x)	0.000 (1.43x)
8:	0.002 (0.26x)	0.000 (1.62x)
16:	0.003 (0.14x)	0.001 (0.26x)
32:	0.005 (0.08x)	0.002 (0.16x)
64:	0.009 (0.05x)	0.002 (0.17x)
128:	0.014 (0.03x)	0.002 (0.16x)

grid100x100

Your Code: Timing Summary		

Threads	Par-Dijkstra	Par-Bellman-Ford
1:	0.161 (1.00x)	0.779 (1.00x)
2:	0.092 (1.74x)	0.276 (2.82x)
4:	0.078 (2.06x)	0.214 (3.64x)
8:	0.074 (2.16x)	0.111 (7.05x)
16:	0.103 (1.56x)	0.058 (13.36x)
32:	0.170 (0.94x)	0.031 (25.38x)
64:	0.234 (0.69x)	0.036 (21.44x)
128:	1.607 (0.10x)	0.024 (32.43x)

grid1000x1000

Your Code: Timing Summary		
Threads	Par-Dijkstra	Par-Bellman-Ford
1:	1014.022 (1.00x)	5249.658 (1.00x)
2:	520.457 (1.95x)	2627.619 (2.00x)
4:	270.765 (3.75x)	1320.375 (3.98x)
8:	145.722 (6.96x)	661.286 (7.94x)
16:	73.190 (13.85x)	336.807 (15.59x)
32:	55.008 (18.43x)	180.810 (29.03x)
64:	55.420 (18.30x)	116.701 (44.98x)
128:	66.102 (15.34x)	129.517 (40.53x)

结论

根据实验结果，可以得出，在较大的图上，Dijkstra 和 Bellman-Ford 算法都实现了较为可观的加速比，其中因为 Bellman-Ford 的并行化更彻底而 Dijkstra 中仍含一部分串行部分，所以前者的效果更好。

同时，因为并行化版本的复杂度具有较大的常数项（openmp 和线程切换带来的额外开销），所以在较小的图，如 grid10x10,tiny,grid4x4 乃至 gird100x100 上，并行化反倒会导致性能的下降。

总体而言，实验效果符合预期。