

Study on Parallelization of Breadth-first Search Algorithm

计算机 程亦超 指导教师 孙海平



介绍 BFS 优化 实验 总结

我做了哪些工作?

平台	体系结构	编程模型	优化技术	数据(图)	算法
CPU	Intel Nehelam	OpenMP	 位图 两级队列 预读 Socket队列 	 规则图 不规则图 真实世界网络 小世界网络 	$O(V \cdot L + E)$ O(V + E)
GPU	NVIDIA Fermi	NVIDIA CUDA	1. 两级队列 2. 预读		O(V + E)

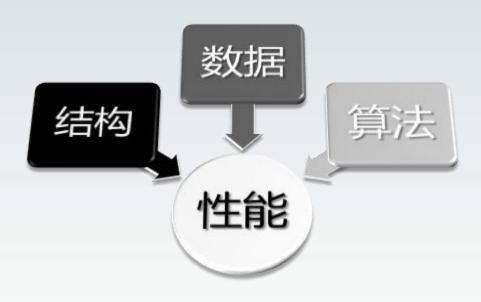
介绍 BFS 优化 实验 总结

做这些有什么意义?

- 图算法的广泛应用
- 多核时代已经到来
- 图算法难以并行化

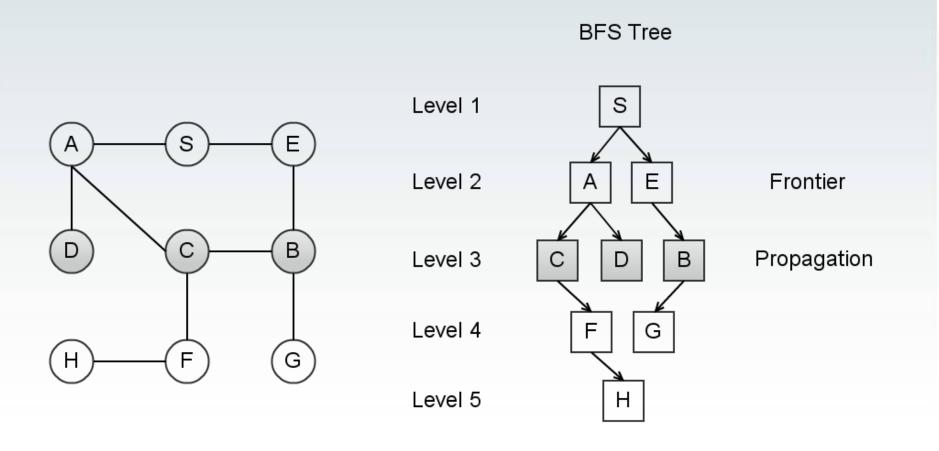
介绍 BFS 优化 实验 总结

L 为什么要用这种方法做?

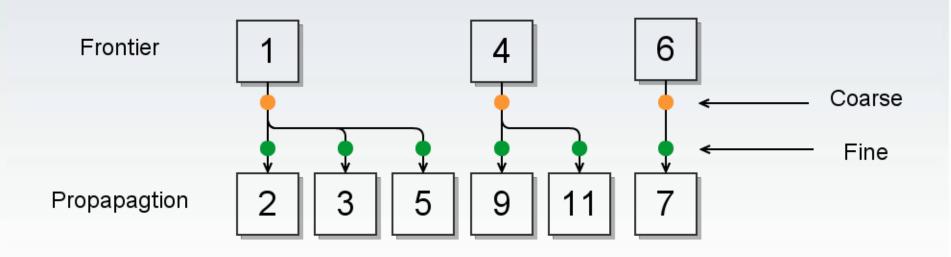


图广度优先搜索算法的并行化方法研究 介绍 BFS 优化 实验 总结

L 串行BFS算法



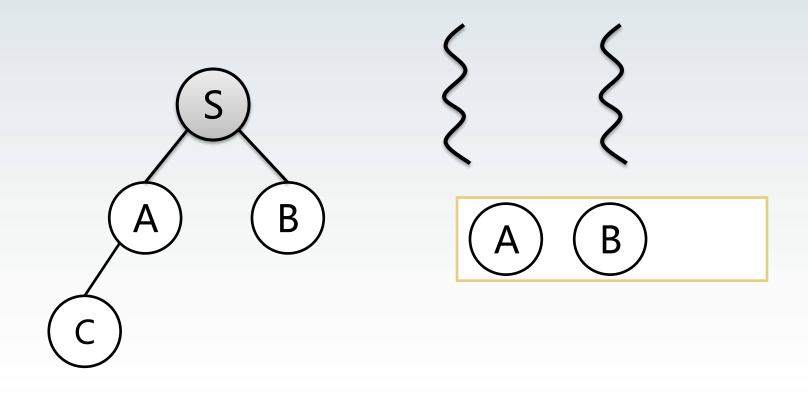




两种颗粒度的并行性

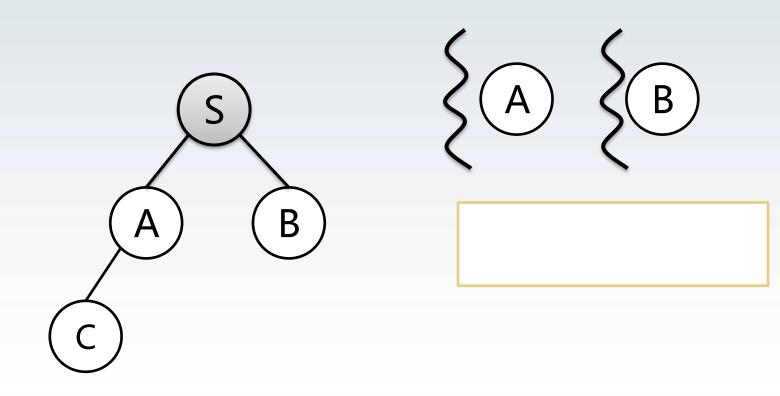


介绍 BFS 优化 实验 总结

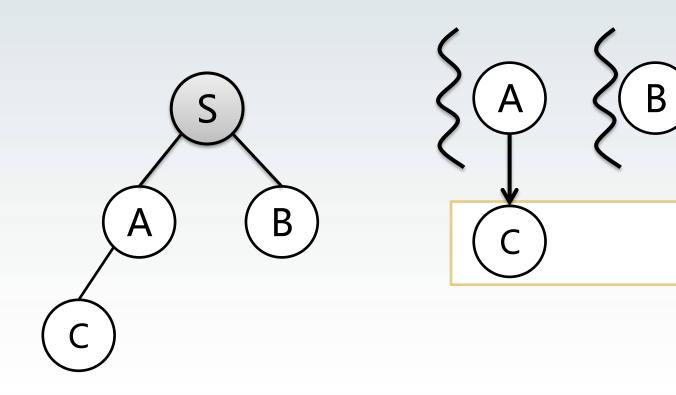




介绍 BFS 优化 实验 总结

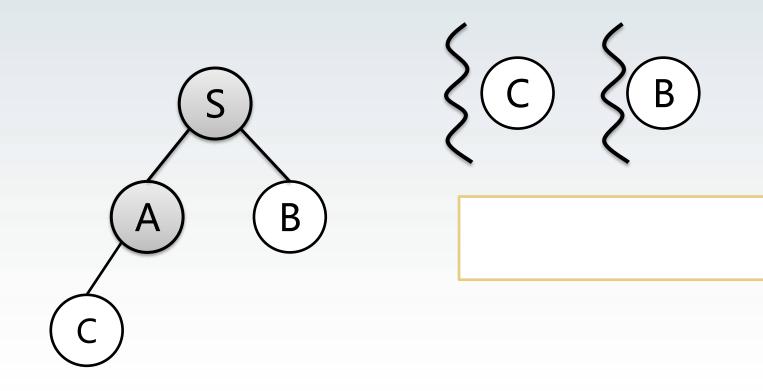


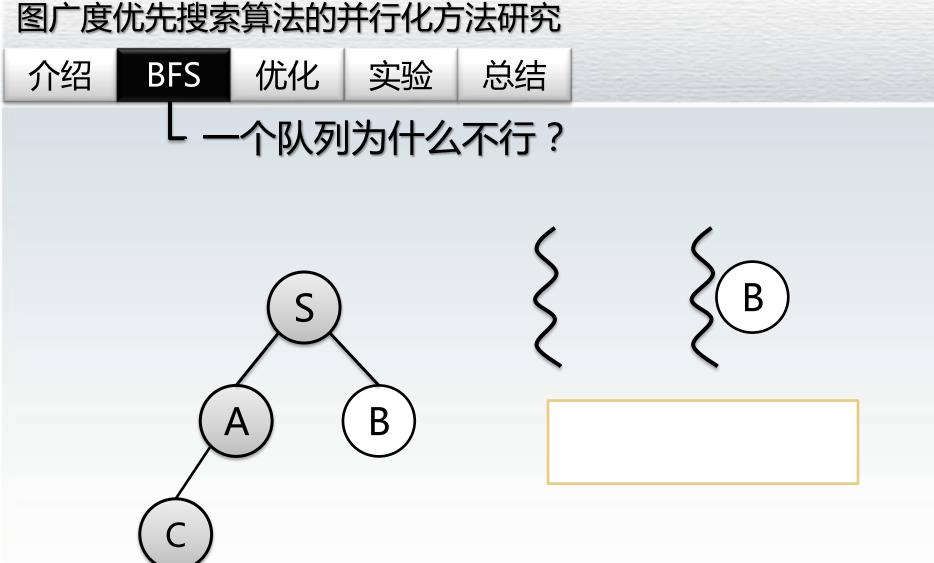
介绍 BFS 优化 实验 总结





介绍 BFS 优化 实验 总结





在访问第k层前访问了k+1层!

BFS 介绍

优化 实验

总结

L 并行BFS算法

- fork;
- while $CQ \neq \emptyset$ do
- $NQ \leftarrow \emptyset;$ 3.
- while $CQ \neq \emptyset$ in parallel do 4.
- $u \leftarrow \text{Dequeue(CQ)};$ 5.
- **for** each v adjacent to u **do**
- **if** Visited[v] = FALSE **then** 7.
- $Cost[v] \leftarrow Cost[u] + 1;$ 8.
- Enqueue(NQ, v); 9.
- $Visited[v] \leftarrow TRUE;$ 10.
- Swap(CQ, NQ); 11.
- 12. join;

介绍 BFS 优化 实验 总结

并行BFS算法

- 1. fork;
- 2. while $CQ \neq \emptyset$ do
- 3. NQ $\leftarrow \emptyset$;
- 4. while $CQ \neq \emptyset$ in parallel do
- 5. $u \leftarrow \text{Dequeue(CQ)};$
- 6. **for** each v adjacent to u **do**
- 7. **if** Visited[v] = FALSE **then**
- 8. $\operatorname{Cost}[v] \leftarrow \operatorname{Cost}[u] + 1$;
- 9. Enqueue(NQ, v);
- 10. Visited[v] \leftarrow TRUE;
- 11. Swap(CQ, NQ);
- 12. join;

图广度优先搜索算法的并行化方法研究 介绍 BFS 优化 实验 总结 并行BFS算法 fork; while $CQ \neq \emptyset$ do Slow $NQ \leftarrow \emptyset;$ 3. locks **while** $CQ \neq \emptyset$ in parallel do 4. Lock(); $u \leftarrow Dequeue(CQ); UnLock();$ 5. **for** each v adjacent to u **do** 6. **if** Visited[v] = FALSE **then** 7. **Lock()**; $Cost[v] \leftarrow Cost[u] + 1$; UnLock(v)8. Lock(); Enqueue(NQ, v); UnLock(); 9. Lock(); Visited[v] \leftarrow TRUE; UnLock(); 10. Swap(CQ, NQ); 11. 12. join;

图广度优先搜索算法的并行化方法研究 介绍 BFS 优化 实验 总结 并行BFS算法 fork; while $CQ \neq \emptyset$ do $NQ \leftarrow \emptyset;$ 3. **while** $CQ \neq \emptyset$ in parallel do 原子操作 4. $u \leftarrow Atomic Dequeue(CQ); \leq$ 5. **for** each v adjacent to u **do** 6. old = **ReadAndSet(**Visted[v], True); 7. if old= FALSE then 8. $Cost[v] \leftarrow Cost[u] + 1;$ 9. **Atomic**Enqueue(NQ, v); 10. Swap(CQ, NQ); 11. 12. join;



并行BFS算法 原子操作比锁好在哪?

 \blacksquare Lock(); a+=1; Unlock();

获取锁的汇编代码

mov eax, dword ptr [a]

eax, 1 add

mov dword ptr [a], eax

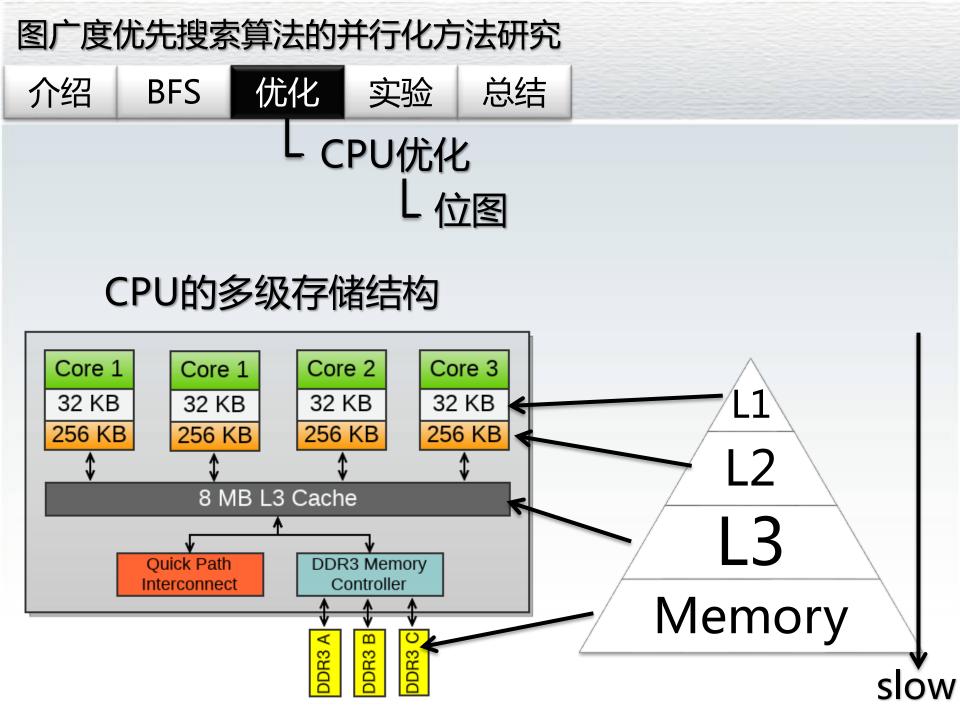
释放锁的汇编代码

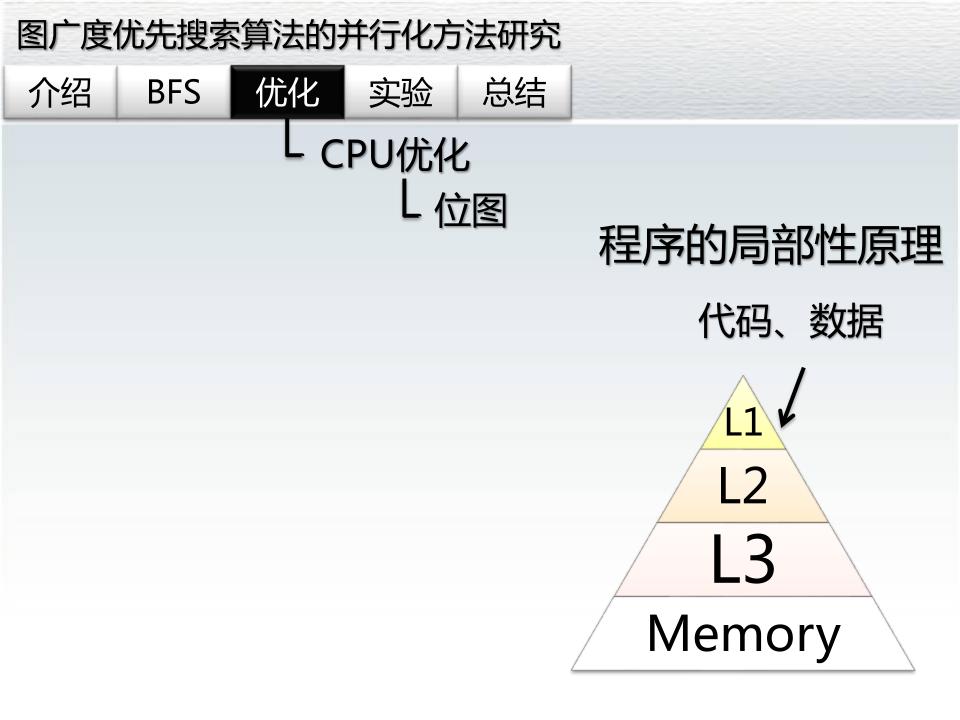
■ GCC: <u>sync_fetch_and_add(&a, 1)</u>; lock xadd dword ptr[ecx], eax

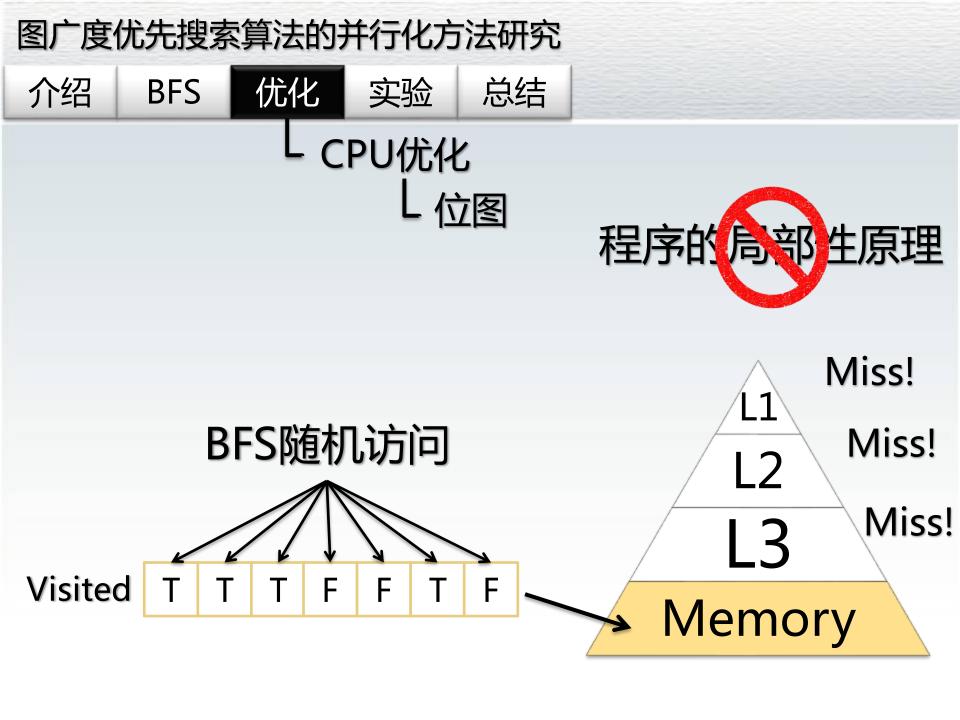
多条指令

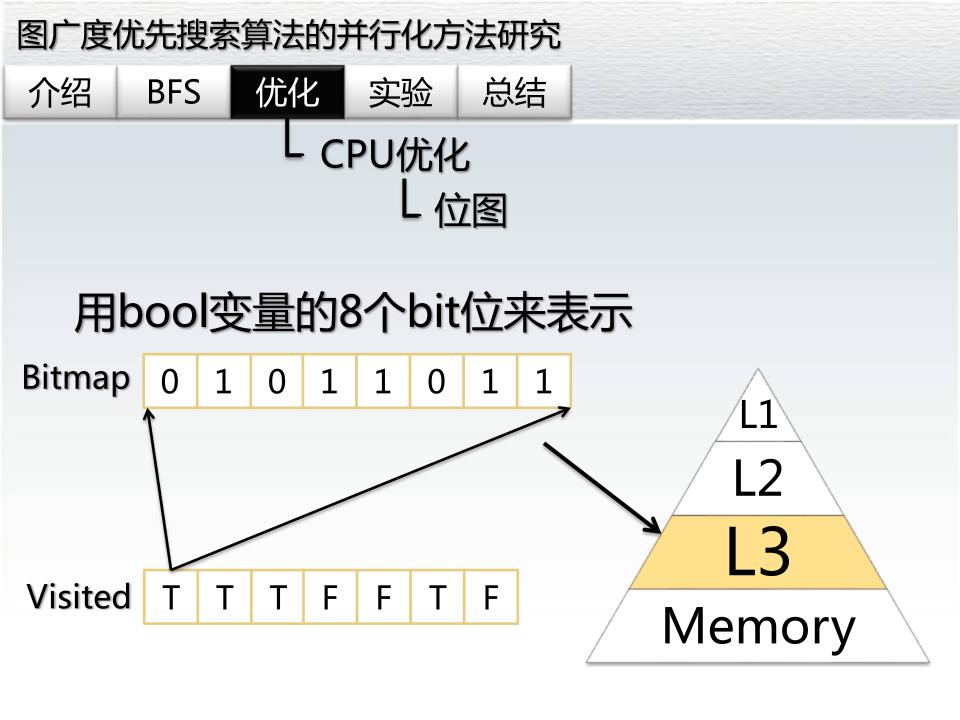
图广度优先搜索算法的并行化方法研究 介绍 BFS 优化 总结 实验 并行BFS算法 fork; while $CQ \neq \emptyset$ do $NQ \leftarrow \emptyset$; 3. **while** $CQ \neq \emptyset$ in parallel do 4. $u \leftarrow Atomic Dequeue(CQ);$ 5. **for** each v adjacent to u **do** 6. old = **ReadAndSet(**Visted[v], True); 7. if old= FALSE then 8. $Cost[v] \leftarrow Cost[u] + 1;$ 9. **Atomic**Enqueue(NQ, v); 10.

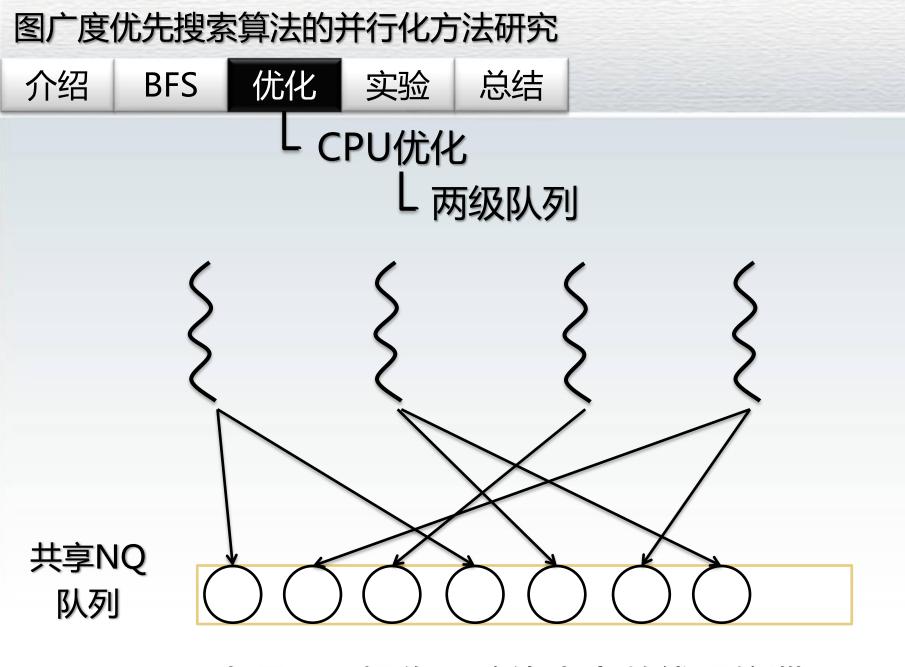
- 11. Swap(CQ, NQ);
- 12. join;



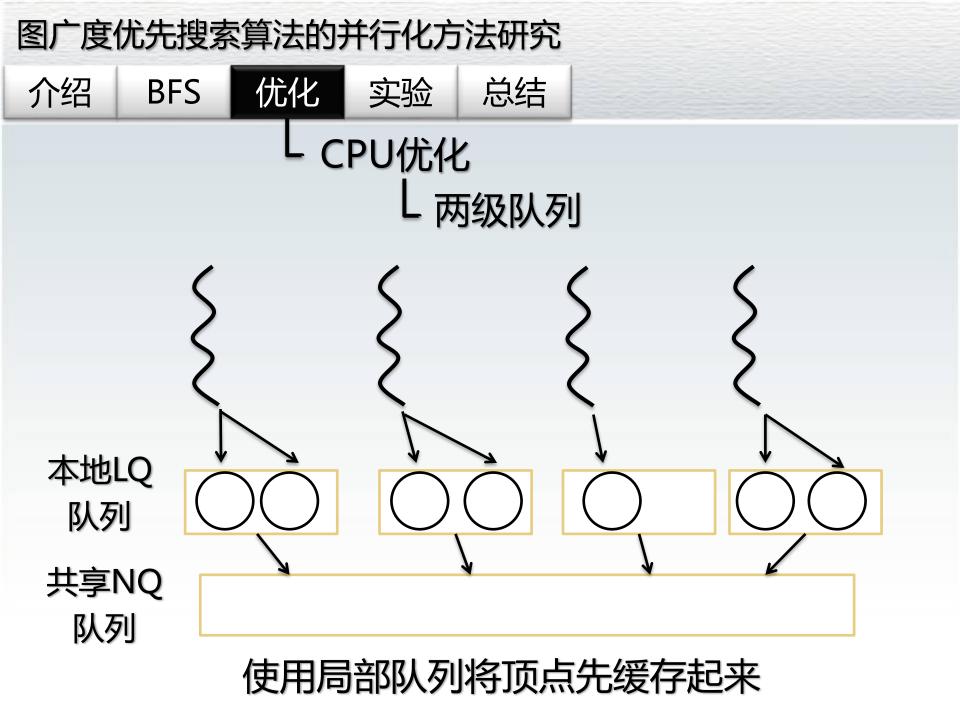


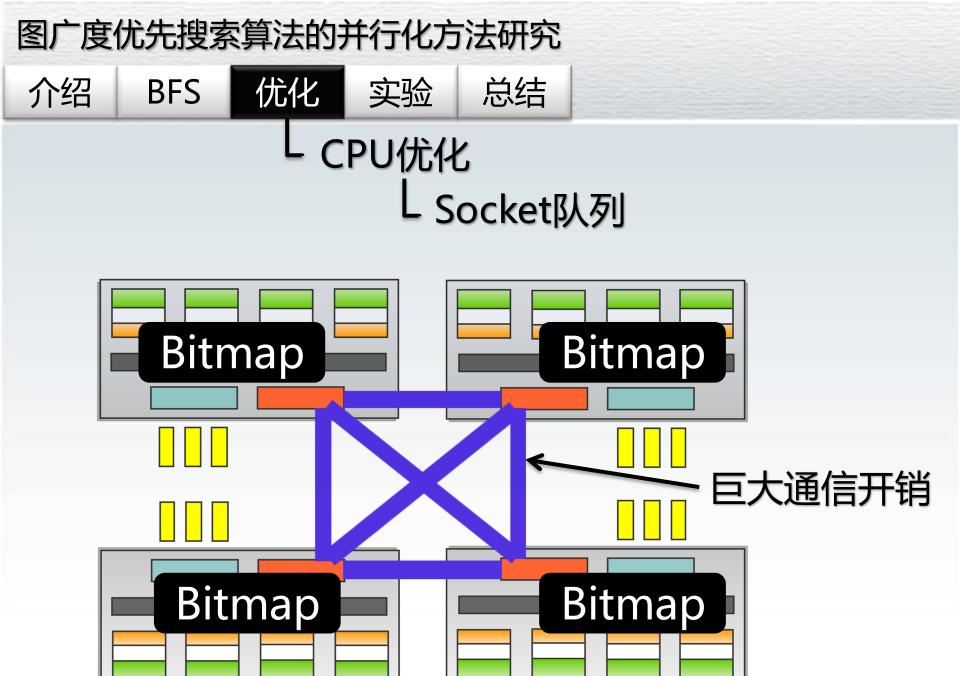


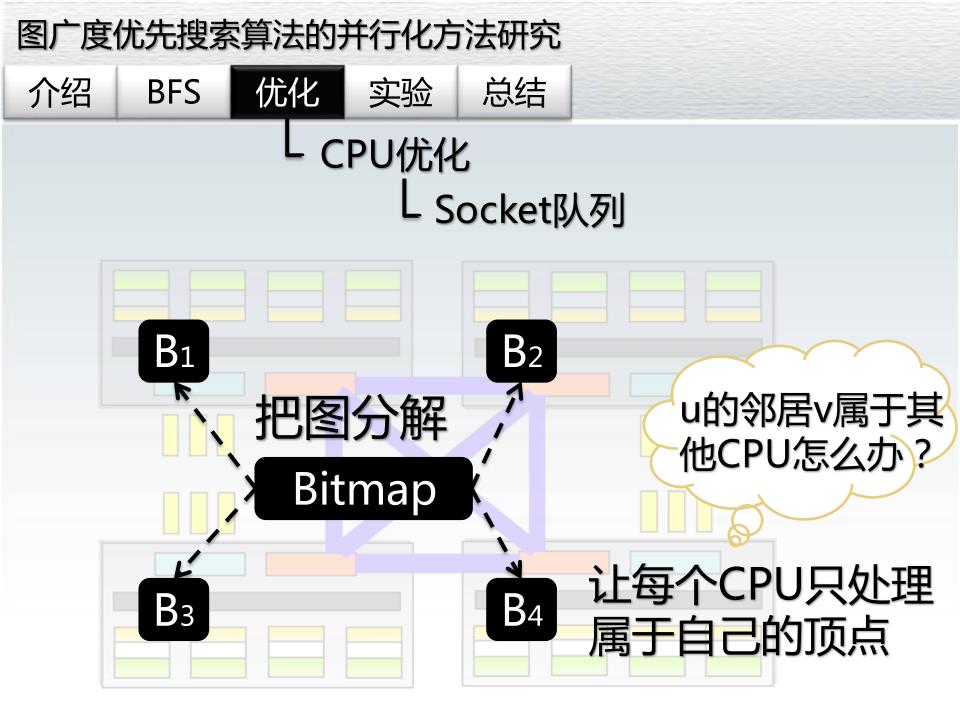


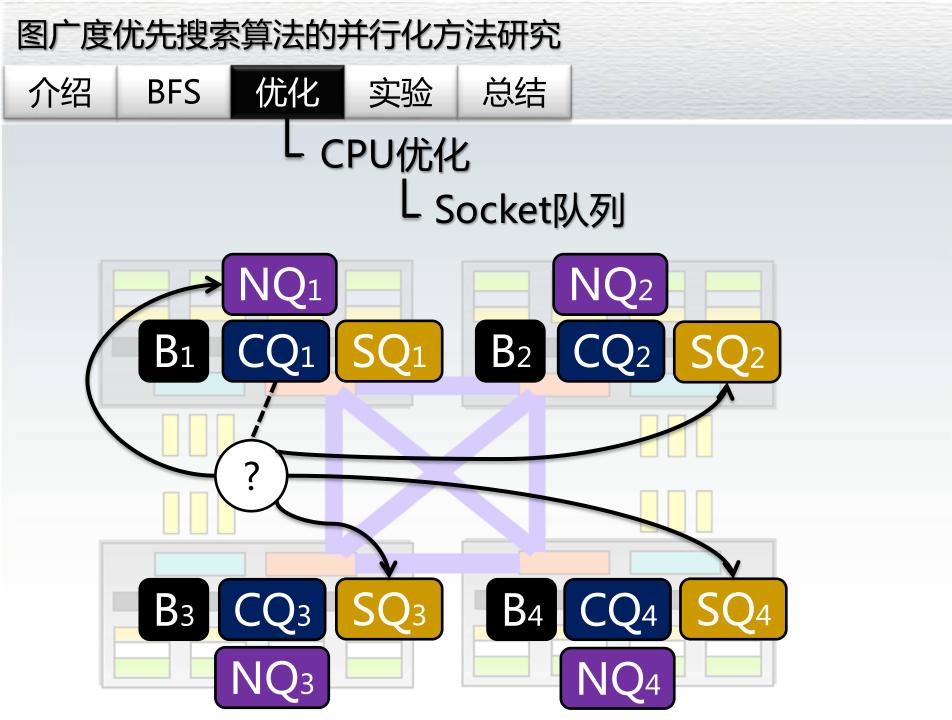


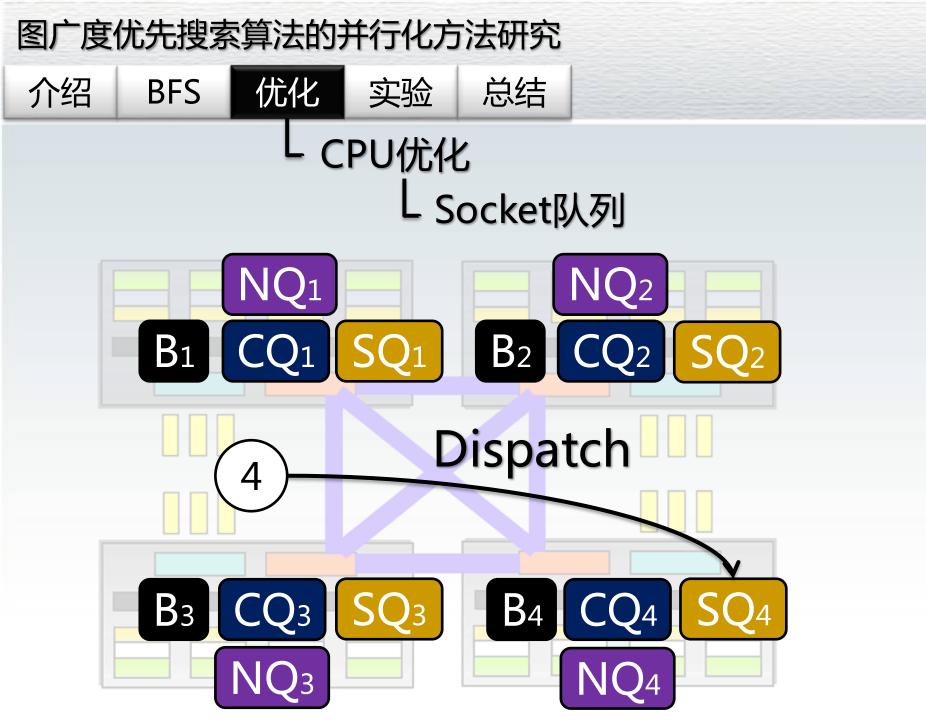
大量原子操作导致绝大多数线程停滞

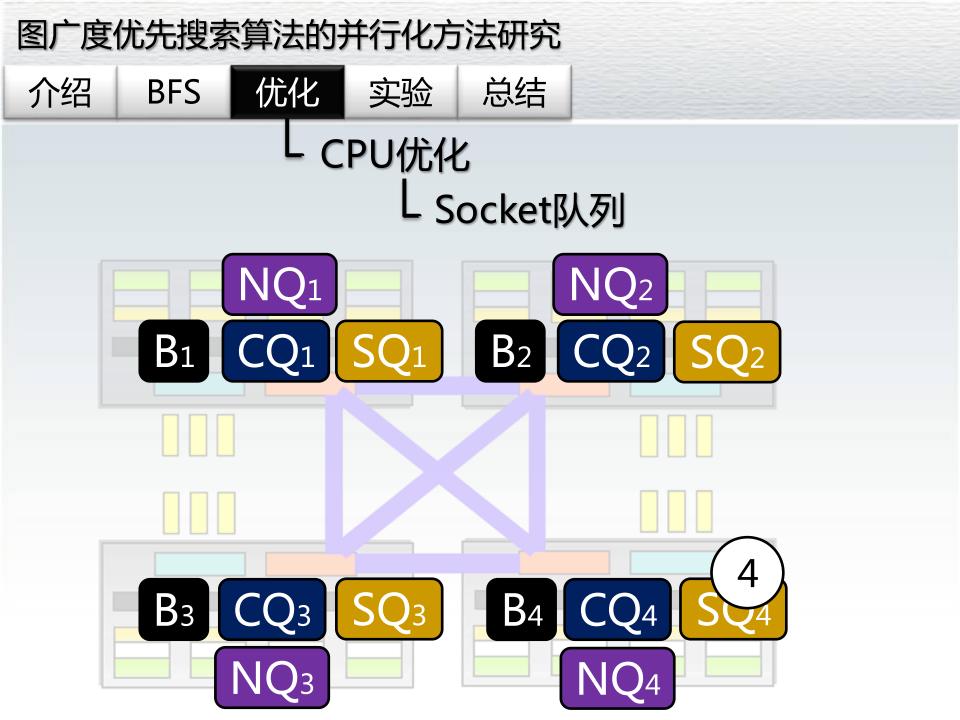


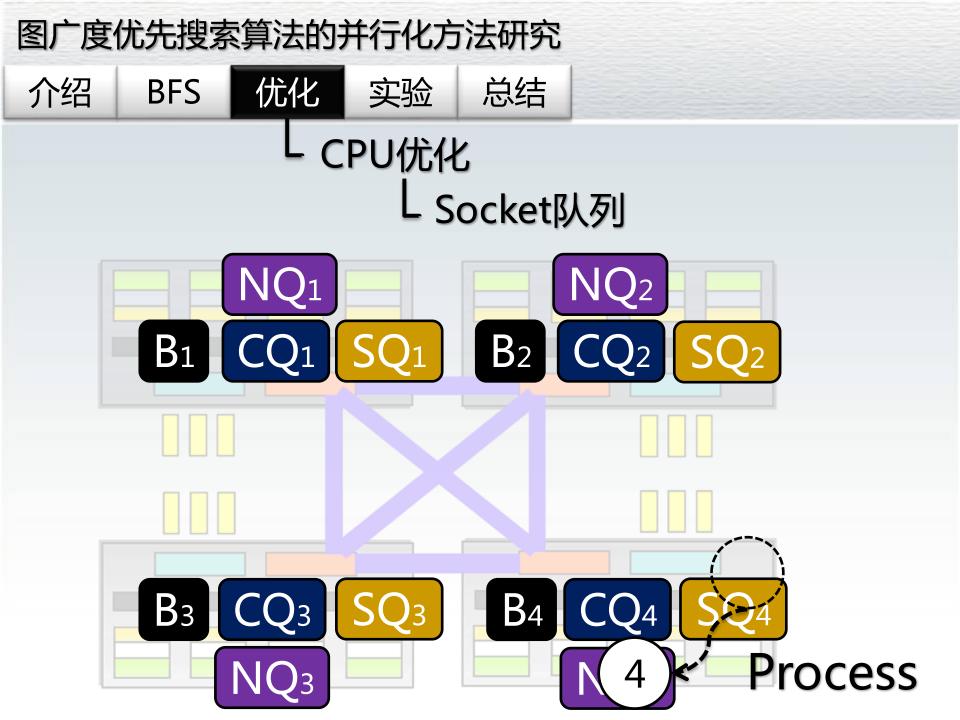


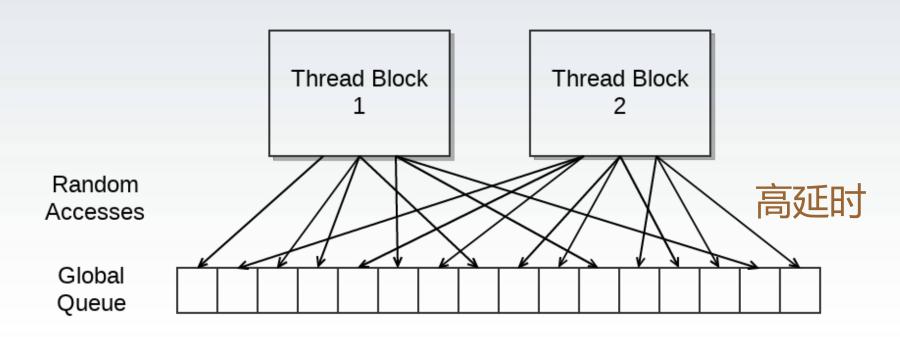




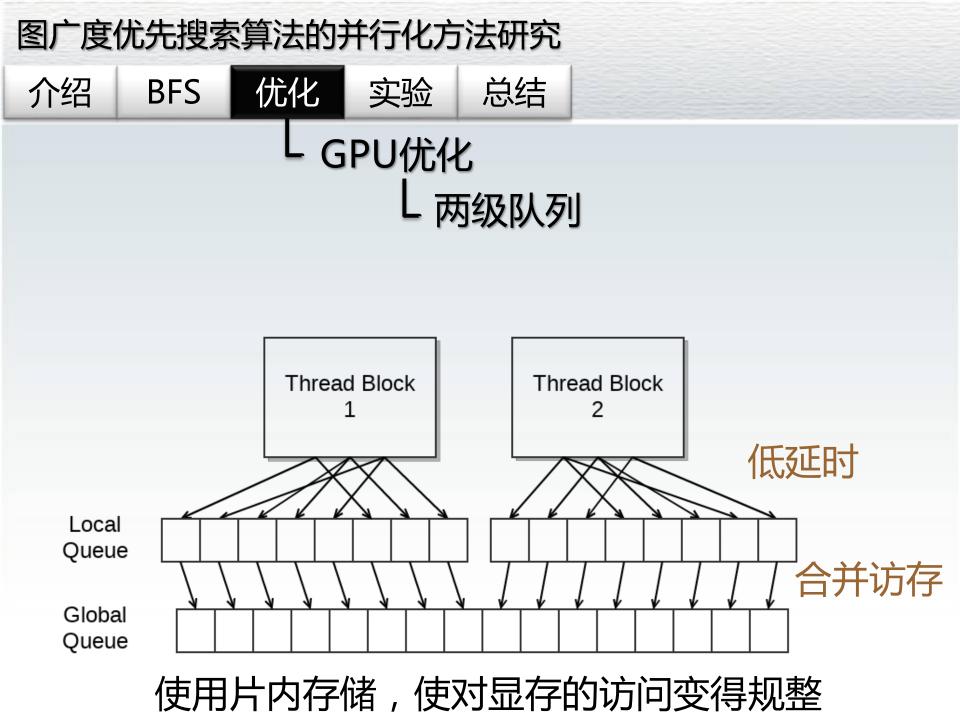


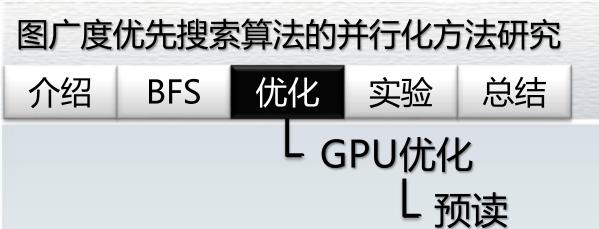






问题:存在大量的不规则访存





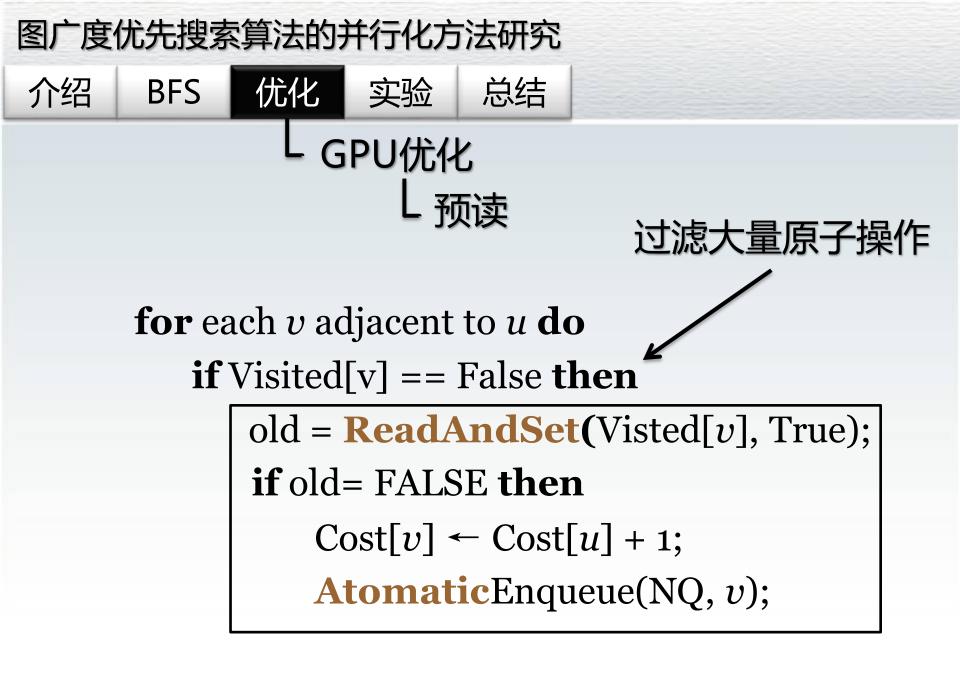
for each v adjacent to u do

```
old = ReadAndSet(Visted[v], True);

if old= FALSE then

Cost[v] \leftarrow Cost[u] + 1;

AtomaticEnqueue(NQ, v);
```

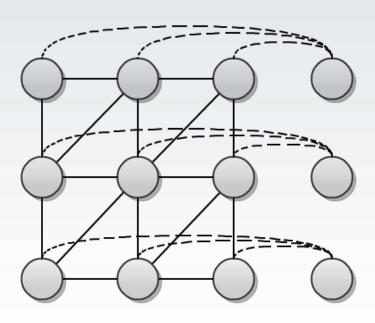


图广度优先搜索算法的并行化方法研究 介绍 BFS 优化 实验 总结 用例 L 规则图

Grid

介绍 BFS 优化 实验 总结

- 用例 L 不规则图



Isolated Nodes

介绍 BFS

优化

总结

用例

L 小世界网络

- ■社交网络、互联网节点
- 使用SNAP库生成
 Stanford Network Analysis Project
- 平均直径短(7到11)
- ■广度优先树的层数少

介绍 BFS 优化 实验 总结

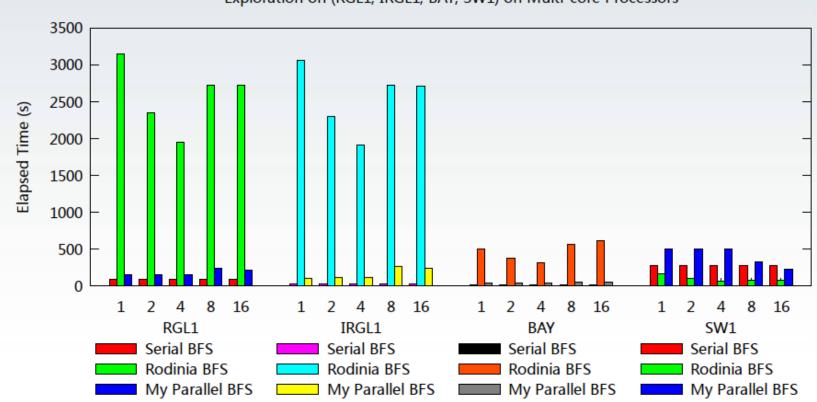
用例

L 真实世界网络

- 全美道路交通网图
 From 9th DIMACS Implementation
 Challenge Shortest Paths
- ■稀松、平均度数低(2、3)

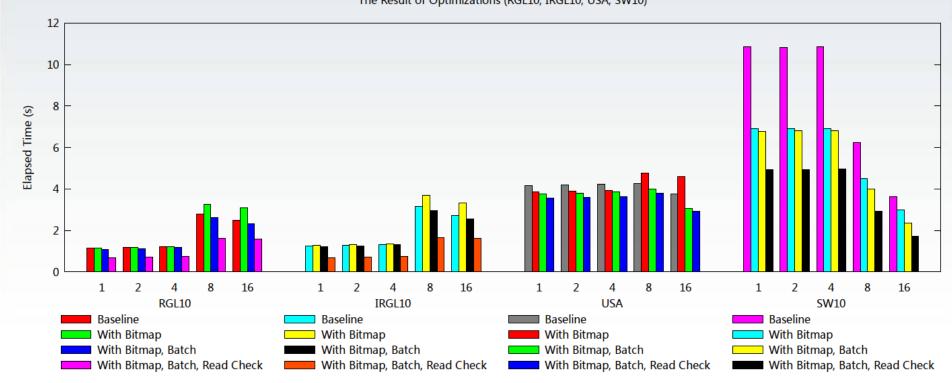
ま L CPU基线程序

Exploration on (RGL1, IRGL1, BAY, SW1) on Multi-core Processors



结果 LCPU优化 + 两级队列 预读

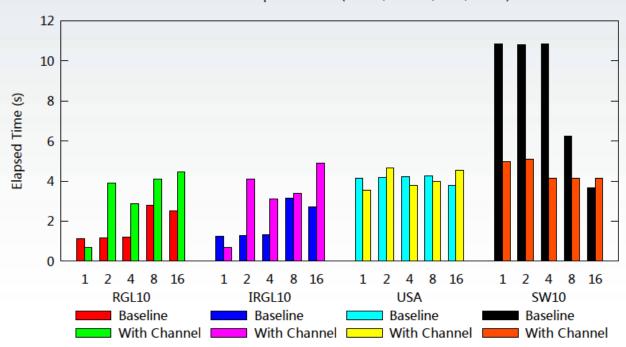
The Result of Optimizations (RGL10, IRGL10, USA, SW10)

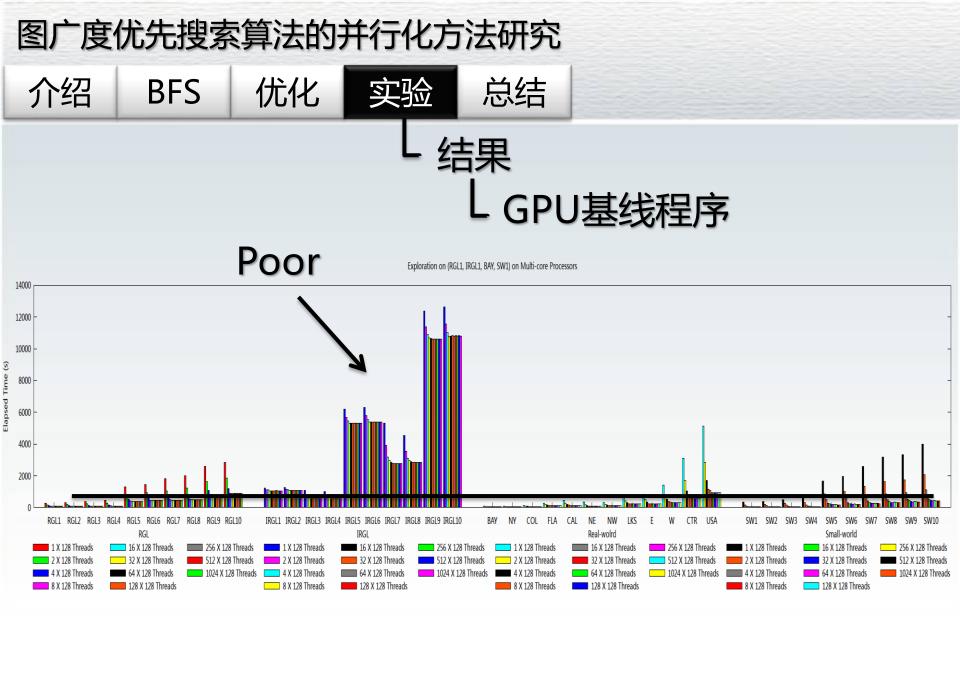


介绍 BFS 优化 实验 总结

t果 L CPU优化 L Socket队列

The Result of Optimizations (RGL10, IRGL10, USA, SW10)





介绍

BFS

优化

实验

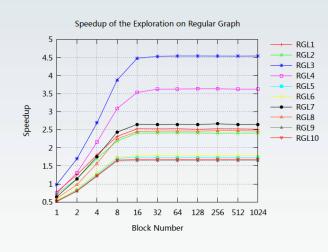
总结

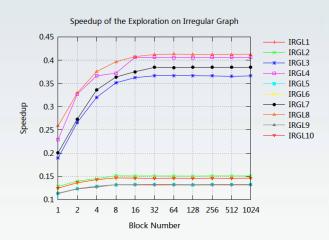
吉果 LGPU基线程序

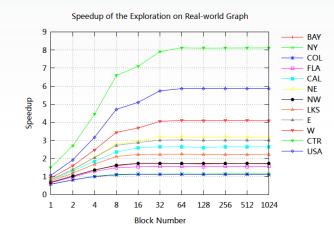
Speedup 规则: 1.7~4.5 不规则: 0.12~0.42

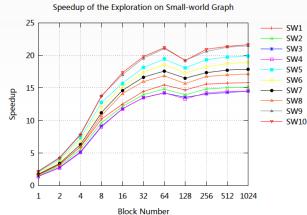
真实世界:1.1~8

小世界: 14~22









介绍

BFS

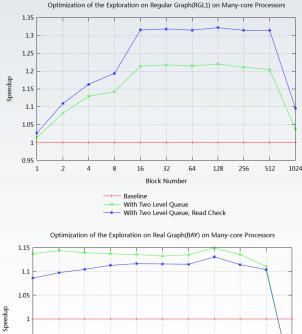
优化

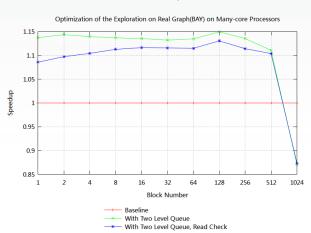
实验

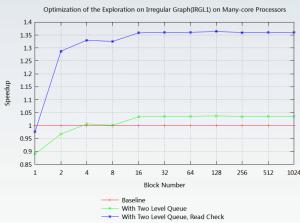
总结

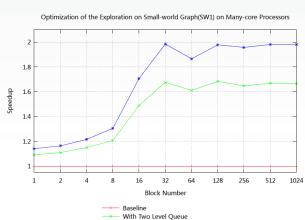
结果 L GPU优化

Speedup 规则: 1.32 不规则: 1.35 真实世界:1.15 小世界: 2









--- With Two Level Queue, Read Check

介绍

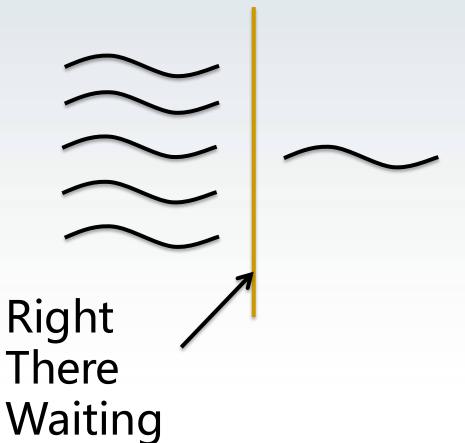
BFS

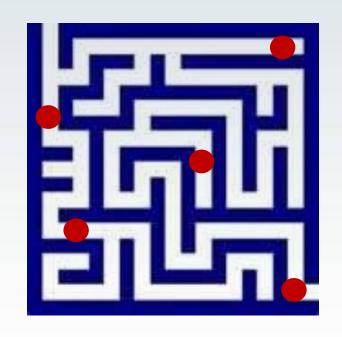
优化

实验

总结

为什么BFS很难并行?





Global Memory

介绍 BFS

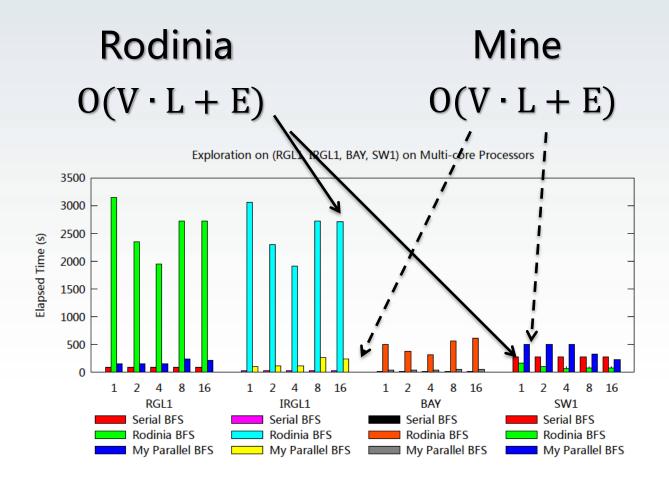
优化

实验

为什么GPU比CPU更适合并行BFS?

	CPU	GPU
设计目标	在更短延时内获取数据和 指令	侧重数据的吞吐量
策略	逻辑控制、分支预测、多 级缓存	大量执行单元相对 简单线程
线程切换	软件	硬件
核心数量	16	448
强项	指令级并行	数据集并行

算法对并行BFS的影响有多大?



介绍

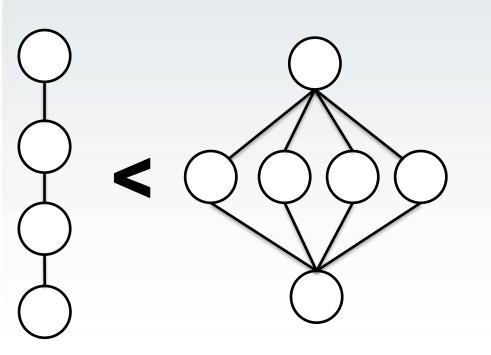
BFS

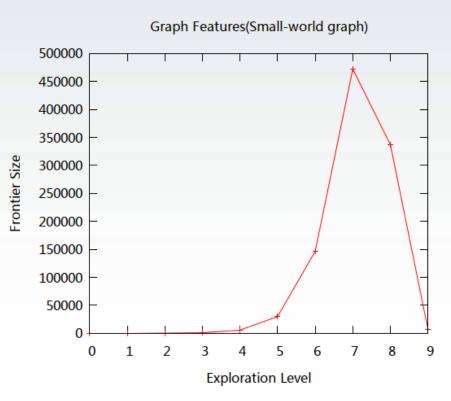
优化

实验

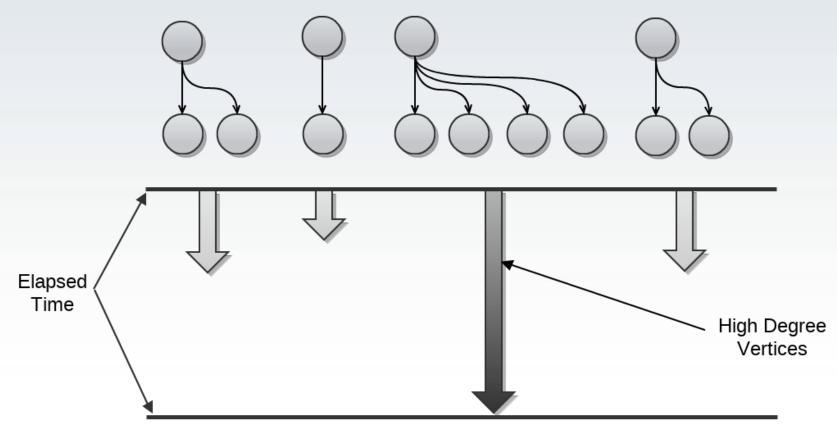
总结

为什么小世界网络最适合并行BFS?





为什么不规则图最不适合并行BFS?



每一轮的时间取决于度数最高的顶点

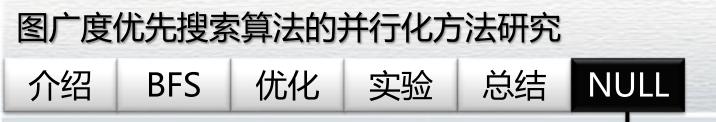
介绍 BFS

优化 实验

总结

工作中使用的第三方库和"轮子"

Description	Library	From	
对位图中某一位进行原子操作	syncbitops.h	Kernel	
CPU亲和性	sched.h		
对内存进行原子操作	/	GCC	
在CPU上对程序进行并行化	omp.h	OpenMP	
在GPU上对程序进行并行化	cuda_runtime.h	NVIDIA CUDA	
并发队列	concurrent_queue.h	TBB	
双向队列	/	STL	



THANKS