## 第 5 讲 并行算法设计

- 1. 试证明 Brent 定理 令 W (n)是某并行算法 A 在运行时间 T(n)内所执行的运算数量,则 A 使用 p 台处理器可在 t(n) = O(W(n) / p + T(n))时间内执行完毕。
- 2. 假定  $P_i$  (1 $\leq$ i $\leq$ n) 开始时存有数据  $d_i$  , 所谓累加求和指用  $\sum_{j=1}^i d_j$  来代替  $P_i$ 中的原始值

 $d_{i} \circ$ 

## 算法 PRAM-EREW 上累加求和算法

**输入:**  $P_i$ 中保存有  $d_i$ ,  $I \leq i \leq n$ 

**输出:**  $P_i$ 中的内容为 $\sum_{j=l}^i d_j$ 

## begin

 $\begin{aligned} & \text{for } j = 0 \text{ tologn} - 1 \text{ do} \\ & \text{for } i = 2^j + 1 \text{to n par-do} \\ & (i) \quad P_i = d_{i \cdot (2^n i)} \\ & (ii) \quad d_i = d_i + d_{i \cdot (2^n j)} \\ & \text{endfor} \\ & \text{endfor} \end{aligned}$ 

end

- (1)试用 n=8 为例,按照上述算法逐步计算出累加和。
- (2)分析算法时间复杂度。
- 3. 在 APRAM 模型上设计算法时,应尽量使各处理器内的局部计算时间和读写时间大致与同步时间 B 相当。当在 APRAM 上计算 M 个数的和时,可以借用 B 叉树求和的办法。

假定有 j 个处理器计算 n 个数的和,此时每个处理器上分配 n/p 个数,各处理器先求出自身的局和;然后从共享存储器中读取它的 B 个孩子的局和,累加后置入指定的共享存储单元 SM 中:最后根处理器所计算的和即为全和。算法如下:

算法 APRAM 上求和算法

**输入:** n 个待求和的数

输出: 总和在共享存储单元 SM 中

Begin

- (1) 各处理器求 n/p 个数的局和,并将其写入 SM 中
- (2) Barrier
- (3) for  $k = [\log_B(p(B-1)+1)] 2downto 0 do$

3.1 for all 
$$P_i$$
,  $0 \le i \le p-1$ ,do

**if** P<sub>i</sub> 在第 k 级 then

 $P_i$  计算其 B 各孩子的局和并与其自身局和相加,然后将结果写入 SM 中

endif

end for

3.2 barrier

end for

End

- (1)试用 APRAM 模型之参数,写出算法的时间复杂度函数表达式。
- (2)试解释 Barrier 语句的作用。
- 4. 在给定时间 t 内,尽可能多的计算输入值的和也是一个求和问题,如果在 logP 模型上求此问题时,要是 t<L+2 •0,则在一个单处理机上即可最快地完成; 要是 t>L+2 •0 时,则根处理器应在 t-1 时间完成局和的接收工作,然后用一个单位的时间完成加运算而得最终的全和。而根的远程子节点应在(t-1)- (L+2 •0) 时刻开始发送数据,其兄妹子节点应依次在(t-1)- (L+2 •0+g),(t-1)- (L+2 •0+2g),••• 时刻开始发送数据。图示出了 t=28,p=8,L=5,o=2,g=4 的 logP 模型上的通信(即发送/接收)调度树。试分析此通信调度树的工作原理和图中节点中的数值是如何计算的?

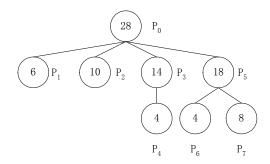


图 1.50 t=28, p=8, L=5, o=2, g=4 的通信调度树

欲在 8 个处理器的 BSP 模型上, 计算两个 N 阶向量内积:

- ①试画出各超级步的计算过程(假定 N=8);
- ②并分析其时间复杂度。
- 5. 以下哪个关于并行算法设计过程的描述是正确的?
  - A. 映射的策略是使得任务可以被不同处理器并发地执行,增强局部性,将通信频繁的任务放到同一个处理器上,增强并发性
  - B. 重复计算减少了通信量,但增加了计算量,应保持恰当的平衡
  - C. 在通信阶段,要尽可能将局部通信转换为全局通信
  - D. 域分解的划分对象是计算,功能分解的划分对象是数据
- 6. DNS 并行矩阵算法的输入是两个 $n \times n$  的矩阵,算法输出为 $n \times n$  的矩阵。当  $p = n^3$  时,该算法的时间复杂度为:
  - A.  $O(\log n)$  B.  $O(p \log n)$  C. O(n) D.  $O(n^3/p)$
- 7. 请结合实例说明, 你觉得对并行算法设计而言, 最重要的一个步骤是什么?
- 8. 对于一个具有良好可扩放性的并行算法,任务的规模(或是任务的个数)会不会随着问题的规模的增加而增加?为什么?
- 9. 并行算法设计的一般过程 PCAM 是指什么?各个步骤中的主要判据是什么?
- **10**. 什么是域分解和功能分解?如何将全局通信转换为局部通信?什么是表面一容积效应和重复计算?映射的策略是什么?