

作业二. 4.2①②、4.11、4.14

4.2.

Solution: 工作负载为:  $W = T_1 = cN^3$ . 开销为:  $T_0 = \frac{bN^2}{\sqrt{n}}$

① 固定工作负载: 由加速比定义, 得

$$S_n = \frac{T_1}{T_n} = \frac{cN^3}{\frac{cN^3}{n} + \frac{bN^2}{\sqrt{n}}} = \frac{n}{1 + \frac{b\sqrt{n}}{cN}}$$

又: Amdahl定律. 有

$$S_n = \frac{P}{1 + f(p-1) + \frac{w_0 P}{W}} = \frac{n}{1 + f(n-1) + \frac{b\sqrt{n}}{cN}}$$

$\therefore$  得  $f=0$

说明问题规模较小时, 固定工作负载下加速比与  $\sqrt{n}$  成线性比例.

问题规模很大时,  $\frac{b\sqrt{n}}{cN} \rightarrow 0$ , 加速比与  $n$  成线性比例.

用于解决问题的处理器数目越多, 加速比越大.

②: 固定时间: 由 Gustafson 定律. 有

$$S_n' = \frac{f + (1-f)P}{1 + \frac{w_0}{W_0}} = \frac{n}{1 + \frac{bN^2/cN^3}{\sqrt{n}}} = \frac{n}{1 + \frac{b}{cN\sqrt{n}}}$$

$\therefore$  加速比与  $n$  成线性比例.

固定时间内, 用于解决问题的处理器数目越多, 加速比越大.

此时, 并行程序的性能仅仅受到平均开销的限制 (不存在串行瓶颈)

固定时间的加速比会随着开销的增大而降低.

4.11.

Solution:  $\therefore \frac{P}{1 + f(p-1)} = P-1$

$$\therefore f = \frac{1}{(P-1)^2}$$

4.14.

Solution: 会. 对于一个具有良好可扩展性的并行算法, 性能随问题规模增加而线性增长. 则工作规模增大, 处理器数增多, 任务规模增大.