

Assignment 2 – Quicksort

วิเคราะห์ปัญหา

การทำ quicksort ประกอบไปด้วยการเลือก pivot แล้วทำการ partition ข้อมูลให้ทางซ้ายของ pivot น้อยกว่า pivot และให้ข้อมูลทางขวาของ pivot มากกว่า pivot แล้วทำการ recursion ลงไปทำงานในส่วนที่เล็กลงทั้งสองส่วนไปเรื่อย ๆ จนครบ และในได้ใช้ Hoare's partition ซึ่งใช้ partition สองตัวขยับเข้าหากันเนื่องจากสามารถทำงานได้เร็วกว่าแบบใช้ pivot เดียว

จากนั้นจึงได้ทำการเรียงลำดับขั้นตอนการทำงานทั้งหมดได้ดังนี้ โดยให้ n เป็นจำนวนข้อมูลและ p เป็นจำนวน process

1. Read input file ใช้เวลาเป็น $O(n)$ เป็นการทำงานแบบ sequential
2. Communication to process เป็น overhead ในการทำงานแบบ parallel
3. Computation ใช้เวลาเป็น $O(n \log n / p)$ เป็นการทำงานแบบ parallel
4. Communication from process เป็น overhead ในการทำงานแบบ parallel
5. Merging from process ใช้เวลาเป็น $O(np^2)$ เพื่อรวม array ขนาด n ตัว จำนวน p array เป็น array เดียว เป็นการทำงานแบบ sequential
6. Write output file ใช้เวลาเป็น $O(n)$ เป็นการทำงานแบบ sequential

พบว่าส่วนที่เป็น sequential ของงานนี้คือข้อ 1, 5, 6 และส่วนที่เป็น parallel ของงานนี้คือข้อ 4 ส่วนการส่งข้อมูลไปกลับ process อื่น ๆ นั้นพบว่าใช้เวลาน้อยมาก จึงตัดออก

$$\text{จะได้ว่า } \sigma(n) = 2n + np^2 \text{ และ } \mu(n) = \frac{n \log n}{p}$$

สร้าง model

ดังนั้น เมื่อใช้ Amdahl's law จะได้ว่า

$$\text{speedup } s = \frac{2n + np^2 + \left(\frac{n \log n}{p}\right)}{2n + np^2 + \left(\frac{n \log n}{p^2}\right)} = \frac{2np^2 + np^4 + np \log n}{2np^2 + np^4 + n \log n} = \frac{2p^2 + p^4 + p \log n}{2p^2 + p^4 + \log n}$$

$$\text{และ efficiency } e = \frac{s}{p} = \frac{2np + np^3 + n \log n}{2np^2 + np^4 + n \log n} = \frac{2p + p^3 + \log n}{2p^2 + p^4 + \log n}$$

สำหรับ **analytical model** จะต้องหาเวลาทั้งหมดที่ใช้ในการทำงานแบบ **sequential** และ เวลาที่ใช้ในการทำงานทั้งหมดในการทำงานแบบ **parallel**

ในการทำงานแบบ **sequential** โปรแกรมจะต้องอ่านข้อมูล ใช้เวลา $O(n)$ ทำการคำนวณ ใช้ เวลา $O(n \log n)$ และเขียนข้อมูลไปยังไฟล์ใช้เวลา $O(n)$ ดังนั้นจะได้ว่า

$$T_s = 2n + n \log n$$

สำหรับในการทำงานแบบ **parallel** โปรแกรมจะทำงานตาม 7 ขั้นตอนข้างต้น ดังนั้นจะได้ว่า

$$T_p = 2n + \frac{n \log n}{p} + np^2 + T_{comm} \approx 2n + \frac{n \log n}{p} + np^2$$

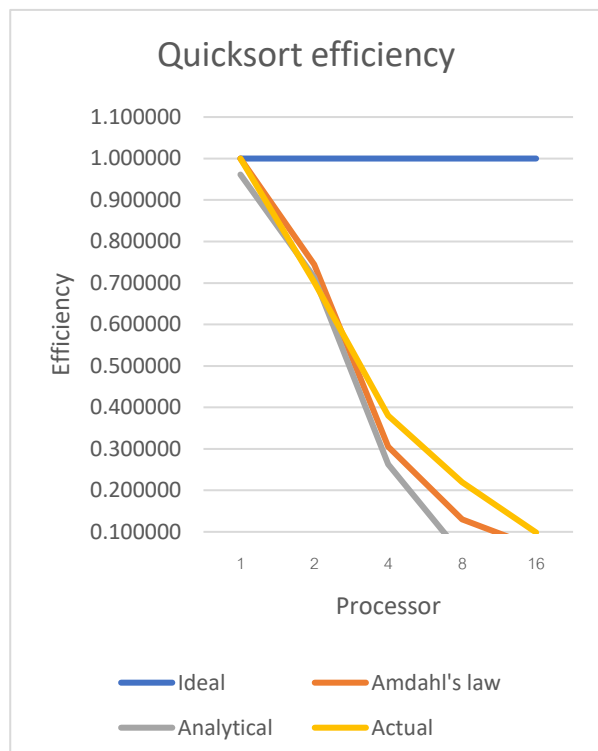
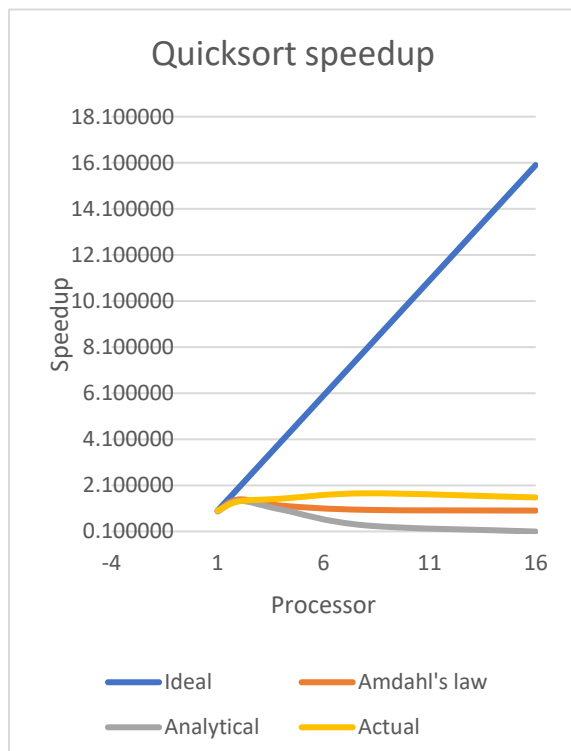
เนื่องจากเวลาที่ใช้ในการส่งและรับข้อมูลระหว่าง **process** น้อยมาก จึงตัดออก

ดังนั้น เมื่อใช้ **analytical model** จะได้ว่า

$$\text{speedup } s = \frac{2n + n \log n}{2n + np^2 + \frac{n \log n}{p}} = \frac{2np + np \log n}{2np + np^2 + n \log n} = \frac{2p + p \log n}{2p + p^3 + \log n}$$

$$\text{และ efficiency } e = \frac{s}{p} = \frac{2 + \log n}{2p + p^3 + \log n}$$

ซึ่งเมื่อนำมาสร้างกราฟเทียบกับ **Ideal case** และผลจากการทำงานจริงแล้วจะได้ดังนี้



Type	Processor	Speedup	Efficiency
Ideal	1	1.000000	1.000000
	2	2.000000	1.000000
	4	4.000000	1.000000
	8	8.000000	1.000000
	16	16.000000	1.000000
Amdahl's law	1	1.000000	1.000000
	2	1.488620	0.744309
	4	1.221250	0.305313
	8	1.037800	0.129725
	16	1.005210	0.062825
Analytical	1	0.961437	0.961437
	2	1.427450	0.713726
	4	1.050510	0.262627
	8	0.362028	0.045254
	16	0.096100	0.006006
Actual	1	1.000000	1.000000
	2	1.403245	0.701623
	4	1.522008	0.380502
	8	1.754877	0.219360
	16	1.575206	0.098450

จะพบว่า โมเดลที่สร้างมานั้น **underestimate** เพราะเมื่อลองคำนวณด้วยโปรแกรมจริงแล้ว สามารถ **speedup** ได้มากกว่าโมเดล เนื่องจากการ **optimize** ส่วนต่าง ๆ ของโปรแกรม เช่น การอ่านและเขียนไฟล์เป็น **string** ผ่าน **buffer** แล้วนำมาแปลงเป็นตัวเลขด้วยฟังก์ชันแปลงที่เขียนเอง การใช้ **openMP** ในการคำนวณ **quicksort** ทำให้สามารถวนลูปได้เร็วขึ้น การเรียกใช้ **openMP** จากลูปนอกสุดเพื่อลดการสร้างและทำลาย **thread** เป็นต้น