

CSE3081-01 알고리즘 설계와 분석

[숙제 1]

Detection of Brightest Area in 2D Image

20231604 컴퓨터공학과 정유연

2024-09-30

<목차>

1. 컴퓨터 실험환경
2. 알고리즘
3. 메인 함수, 변수, function, 출력
4. 결과값, 출력 파일 확인
5. 실행 결과 및 수행 시간

1. 컴퓨터 실험환경

- OS: Windows 11 Home
- CPU: 13th Gen Intel(R) Core(TM) i5-1340P 1.90 GHz
- RAM: 16.00GB
- Compiler: Visual Studio 22 Release Mode/x64 Platform

제출한 프로젝트 파일 이름: HW1

작성한 소스파일: HW1\HW1\FileName.c

HW1\HW1\HW1.vcxproj 눌러 실행

```
FILE* open_file(const char* filename, const char* mode) {
    char FileName[100] = "Data\\";
    strcat(FileName, filename);

    FILE* stream = fopen(FileName, mode);
    if (stream == NULL) {
        perror("FILE OPEN ERROR");
    }
}
```

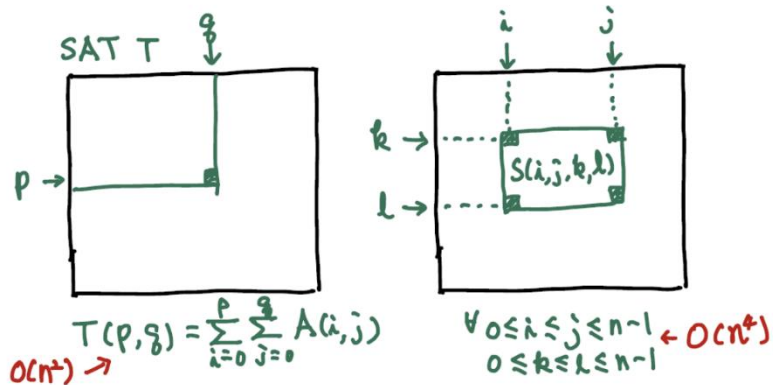
위 open_file로 파일을 open함. Data\디렉토리에 데이터를 넣어야 함.

2. 알고리즘

Algorithm 3	int algo3(int **A)	Summed Area-Table 기법 적용 방법	$O(n^4)$
-------------	-----------------------	-------------------------------	----------

2차원 배열 T에 배열 A의 부분 누적합을 저장한다. $A[0][0]$ 부터 $A[j][i]$ 까지 $j \times i$ 크기의 직사각형의 부분합이 저장된다. Table construction을 하는 데에 2중 루프를 이용하므로 $O(n^2)$ 시간이 소요된다.

이후 4중 루프를 통해 배열의 시작 열 i , 끝 열 j , 시작 행 k , 끝 행 l 을 설정한다.
 $O(n^4)$ 시간 소요된다.



summed area-table기법을
 이용해 왼쪽 위 인덱스
 $A[k][i]$ 부터 오른쪽 아래 인
 덱스 $A[l][j]$ 까지 부분합을 s
 에 저장하여 주어진
 maxSum 과 대소 비교를 한
 다.

구하는 부분합 s 는 위쪽 그림과 같다.

$$\text{부분합 } s = T[i][j] - T[k-1][j] - T[i][i-1] + T[k-1][i-1]$$

아래와 같이 4중 for문으로 인덱스를 설정한다.

```

for (int i = 0; i < wid; i++) {
    for (int j = i; j < wid; j++) {
        for (int k = 0; k < hei; k++) {
            for (int l = k; l < hei; l++) {
                int s = T[l][j];
                if (k) s -= T[k-1][j];
                if (i) s -= T[l][i-1];
                if (k > 0 && i > 0) s += T[k-1][i-1];
                if (s > maxSum) {

```

Algorithm 4	int algo4(int** A)	1D 문제를 풀기 위하 여 Divide-and- conquer기법을 적용한 방법	$O(n^3 \log n)$
-------------	-----------------------	---	-----------------

Divide-and-conquer기법을 적용한 max1D 함수를 이용해 각 열의 최대합을 구한
 다. max1D 함수는 하나의 1차원 배열을 크기가 0또는 1인 여러 개의 배열로 분할
 한 후 병합하며 최대합을 구하는 분할정복 알고리즘이다. 이진트리 형태로 배열
 을 계속 반으로 나누기 때문에 재귀 호출의 깊이는 $O(\log n)$ 이다. 합병하는 과정
 에서 $O(n)$ 시간이 걸리므로 $O(n \log n)$ 을 갖는다.

이제 2중 루프를 이용해 left부터 right까지의 열 중에서 최대합을 찾는다. 가장 안에 0부터 ROW크기만큼의 반복문을 이용하여 temp배열에 left부터 right까지 열의 행 값을 모두 더한다. max1D함수를 불러와서 temp배열에서 최대합을 찾고, 주어진 maxSum과 비교하며 최대값을 찾는다.

시작점 left는 0부터 m-1까지, 끝점 right는 left에서 m-1까지 이동하므로 $n(n+1)/2 \sim O(n^2)$ 를 갖는다. 가장 안쪽 반복문에서는 max1D함수를 호출하기에 시간복잡도는 $O(n^3 \log n)$ 이다.

Algorithm 5	int algo5(int **A)	1D 문제를 풀기 위하여 Dynamic programming 기법을 적용한 방법 (Kadane's Algorithm)	$O(n^3)$
-------------	-----------------------	--	----------

Dynamic programming기법을 적용한 kadanes알고리즘을 이용해 각 열의 최대합을 구한다. kadane알고리즘은 이전 행까지의 최대합을 저장하고, 이 값에 현재 행의 원소값을 더하여 비교함으로써 최대합을 구하는 알고리즘이다. 배열의 모든 원소를 한번씩 방문하므로 $O(n)$ 을 갖는다.

이제 2중 루프를 이용해 left부터 right까지의 열 중에서 최대합을 찾는다. 이때 가장 안에 0부터 ROW크기만큼의 반복문을 이용해 temp배열에 left부터 right까지 열의 행 값을 모두 더한다. kadanes함수를 불러와서 temp배열에서 최대합을 찾고, 주어진 maxSum과 비교하며 최대값을 찾는다.

시작점 left는 0부터 m-1까지, 끝점 right는 left에서 m-1까지 이동하므로 $n(n+1)/2 \sim O(n^2)$ 를 갖는다. 가장 안쪽 반복문에서는 kadanes함수를 호출하기에 시간복잡도는 $O(n^3)$ 이다.

3. 메인 함수, 변수, function, 출력

메인함수 void main(void)에서 입력 파일들

FILE* fp	입력 파일, HW1_config.txt를 연다.
----------	----------------------------

int n	테스트 케이스 개수
int num	사용할 알고리즘 번호
char pgm_input[100]	입력 영상 파일 이름
FILE* fpgm	입력 영상 파일
char avg_input[100]	입력 영상의 평균값 파일 이름
FILE* favg	입력 영상의 평균값 파일
char bri_input[100]	그에 대한 결과 값 출력 파일 이름
FILE* fbri	그에 대한 결과 값 출력 파일

변수

int** twoD	fpgm파일에서 읽어들이 2D배열
int avg_val	favg에서 받은 평균값. twoD배열의 모든 값에 이 숫자를 뺀다.
int wid	입력배열의 열의 개수
int hei	입력배열의 행의 개수
int res	maximum sum subrectangle의 크기
int index_k	maximum sum subrectangle의 위-왼쪽 모서리 행
int index_i	maximum sum subrectangle의 위-왼쪽 모서리 열
int index_l	maximum sum subrectangle의 아래-오른쪽 모서리 행
int index_j	maximum sum subrectangle의 아래-오른쪽 모서리 열

함수(function)

int algo3(int **A)	Summed Area-Table 기법 적용 방법
int max1D(const int A[], int left, int right, int *startIdx, int *endIdx)	하나의 1차원 배열을 크기가 0또는 1인 여러 개의 배열로 분할한 후 병합하며 최대합을 구함
int algo4(int** A)	Divide-and-conquer기법을 적용한 max1D함수를 이용해 2D 배열의 부분 최대값을 찾음
int kadaness(int A[], int n, int* startIdx, int* endIdx)	Dynamic programming을 이용해 부분배열의 최대합을 구함

int algo5(int **A)	kadanes함수를 이용해 2D 배열의 부분 최대 값을 찾음. Kadane's algorithm을 이용했다.
FILE* open_file(const char* filename, const char* mode)	파일을 fopen한다.

출력

```

CHECK_TIME_START(_start, _freq);
int res = 0;
if (num == 3) {
    res = algo3(twoD);
}
else if (num == 4) {
    res = algo4(twoD);
}
else if (num == 5) {
    res = algo5(twoD);
}
else exit(0);
CHECK_TIME_END(_start, _end, _freq, _compute_time);

printf("%d %d %d %d %d\n", index_k, index_i, index_l, index_j, res);
fprintf(fbri, "%d %d %d %d %d", index_k, index_i, index_l, index_j, res);
printf("run time = %.3fms\n", _compute_time);

```

#include "measure_cpu_time.h"를 통해 알고리즘 실행 전과 알고리즘 실행 후 시간을 측정해 출력했다

index_k, index_i, index_l, index_j, res를 순서대로 moon_n_brightest_num.txt에 fprintf했다.

4. 실행 결과

- n=64,128,256일 때 알고리즘별 실행결과

```

Open cartoon_64.pgm by Algorithm 3
18 26 63 36 20772
run time = 17.151ms
Open cartoon_64.pgm by Algorithm 4
18 26 63 36 20772
run time = 10.637ms
Open cartoon_64.pgm by Algorithm 5
18 26 62 36 20450
run time = 0.961ms
Open cartoon_128.pgm by Algorithm 3
35 52 127 73 77231
run time = 251.688ms
Open cartoon_128.pgm by Algorithm 4
35 52 127 73 77231
run time = 77.110ms
Open cartoon_128.pgm by Algorithm 5
35 52 126 73 76494
run time = 6.204ms
Open cartoon_256.pgm by Algorithm 3
90 104 255 145 298722
run time = 4471.901ms
Open cartoon_256.pgm by Algorithm 4
90 104 255 145 298722
run time = 778.001ms
Open cartoon_256.pgm by Algorithm 5
90 104 254 145 297064
run time = 39.890ms

```

```

Open cartoon_64.pgm by Algorithm 3
18 26 63 36 20772
run time = 21.604ms
Open cartoon_64.pgm by Algorithm 4
18 26 63 36 20772
run time = 14.006ms
Open cartoon_64.pgm by Algorithm 5
18 26 62 36 20450
run time = 1.311ms
Open cartoon_128.pgm by Algorithm 3
35 52 127 73 77231
run time = 291.850ms
Open cartoon_128.pgm by Algorithm 4
35 52 127 73 77231
run time = 127.471ms
Open cartoon_128.pgm by Algorithm 5
35 52 126 73 76494
run time = 12.040ms
Open cartoon_256.pgm by Algorithm 3
90 104 255 145 298722
run time = 5278.343ms
Open cartoon_256.pgm by Algorithm 4
90 104 255 145 298722
run time = 859.784ms
Open cartoon_256.pgm by Algorithm 5
90 104 254 145 297064
run time = 44.556ms

```

```

Open cartoon_64.pgm by Algorithm 3
18 26 63 36 20772
run time = 24.379ms
Open cartoon_64.pgm by Algorithm 4
18 26 63 36 20772
run time = 13.381ms
Open cartoon_64.pgm by Algorithm 5
18 26 62 36 20450
run time = 1.144ms
Open cartoon_128.pgm by Algorithm 3
35 52 127 73 77231
run time = 299.450ms
Open cartoon_128.pgm by Algorithm 4
35 52 127 73 77231
run time = 89.977ms
Open cartoon_128.pgm by Algorithm 5
35 52 126 73 76494
run time = 9.404ms
Open cartoon_256.pgm by Algorithm 3
90 104 255 145 298722
run time = 5026.804ms
Open cartoon_256.pgm by Algorithm 4
90 104 255 145 298722
run time = 737.985ms
Open cartoon_256.pgm by Algorithm 5
90 104 254 145 297064
run time = 46.219ms

```

C:\Users\wjddb\Desktop\Algo1\x64\Release\Algo1.exe

C:\Users\wjddb\Desktop\Algo1\x64\Release\Algo1.exe

C:\Users\wjddb\Desktop\Algo1\x64\Release\Algo1.exe

- n=512,1024일 때 알고리즘별 실행결과

```

Open moon_512.pgm by Algorithm 3
163 159 299 356 3100306
run time = 88698.383ms
Open moon_512.pgm by Algorithm 4
163 159 299 356 3100306
run time = 6597.426ms
Open moon_512.pgm by Algorithm 5
163 159 299 356 3100306
run time = 294.663ms
Open moon_1024.pgm by Algorithm 3
326 318 596 714 12275784
run time = 1845646.125ms
Open moon_1024.pgm by Algorithm 4
326 318 596 714 12275784
run time = 55395.230ms
Open moon_1024.pgm by Algorithm 5
326 318 596 714 12275784
run time = 3373.677ms

```

```

Open moon_512.pgm by Algorithm 3
163 159 299 356 3100306
run time = 96157.703ms
Open moon_512.pgm by Algorithm 4
163 159 299 356 3100306
run time = 7125.565ms
Open moon_512.pgm by Algorithm 5
163 159 299 356 3100306
run time = 328.612ms
Open moon_1024.pgm by Algorithm 3
326 318 596 714 12275784
run time = 4650857.500ms
Open moon_1024.pgm by Algorithm 4
326 318 596 714 12275784
run time = 57686.316ms
Open moon_1024.pgm by Algorithm 5
326 318 596 714 12275784
run time = 3123.455ms

```

```

Open moon_512.pgm by Algorithm 3
163 159 299 356 3100306
run time = 171660.328ms
Open moon_512.pgm by Algorithm 4
163 159 299 356 3100306
run time = 11485.146ms
Open moon_512.pgm by Algorithm 5
163 159 299 356 3100306
run time = 586.424ms
Open moon_1024.pgm by Algorithm 3
326 318 596 714 12275784
run time = 2991933.500ms
Open moon_1024.pgm by Algorithm 4
326 318 596 714 12275784
run time = 97170.117ms
Open moon_1024.pgm by Algorithm 5
326 318 596 714 12275784
run time = 5633.922ms

```

C:\Users\wjddb\Desktop\Algo1\x64\Release\Algo1.exe

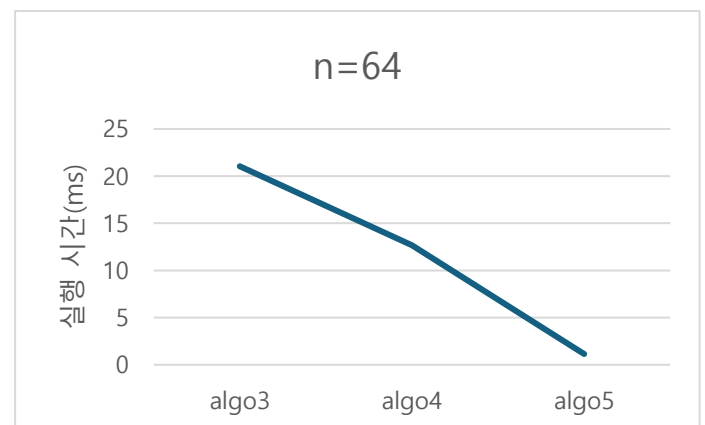
C:\Users\wjddb\Desktop\Algo1\x64\Release\Algo1.exe

알고리즘이 달라져도 같은 파일에 대해서는 결과가 모두 같음을 확인했다.

n=2048일때는 개인 컴퓨터 속도 문제로 인해 12시간이 지나도 실행결과가 나오지 않아 생략했다.

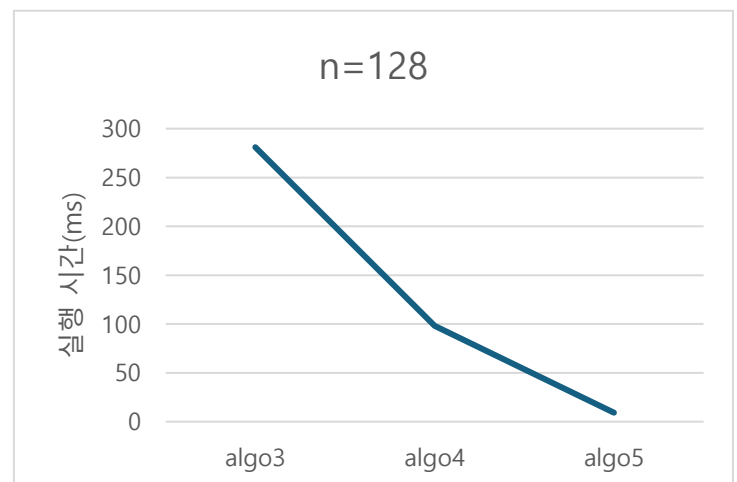
1. 해상도 n=64

(ms)	algo3	algo4	algo5
first	17.151	10.637	0.961
second	21.604	14.006	1.311
third	24.379	13.381	1.144
avg	21.04467	12.67467	1.138667



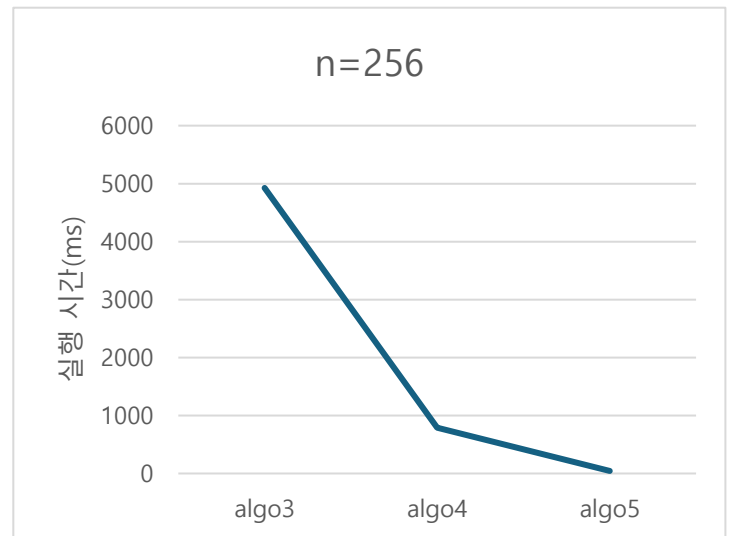
2. 해상도 n=128

(ms)	algo3	algo4	algo5
first	251.668	77.11	6.204
second	291.85	127.471	12.04
third	299.45	89.977	9.404
avg	280.9893	98.186	9.216



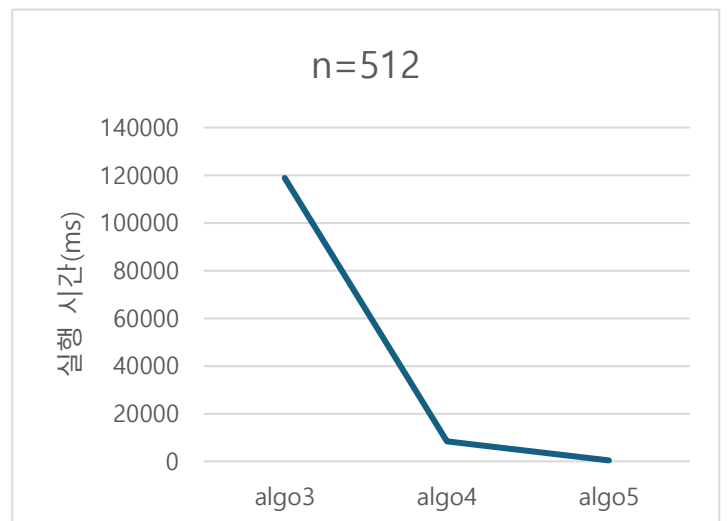
3. 해상도 n=256

(ms)	algo3	algo4	algo5
first	4471.901	778.001	39.89
second	5278.343	859.784	44.556
third	5026.804	737.985	46.219
avg	4925.683	791.9233	43.555



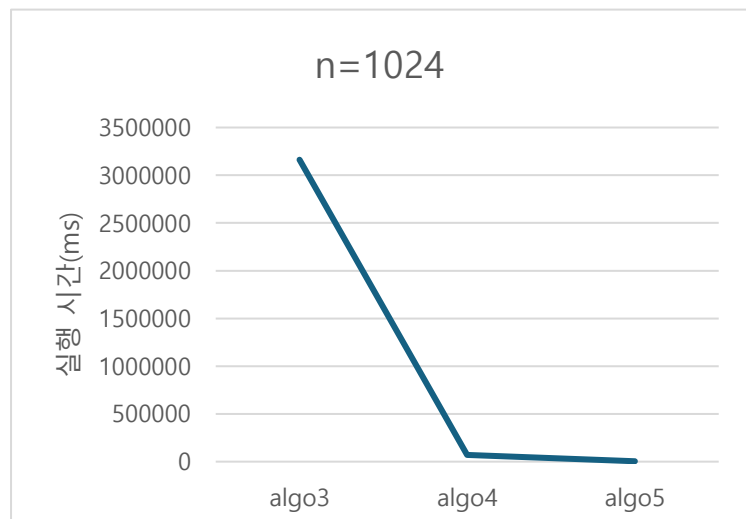
4. 해상도 n=512

(ms)	algo3	algo4	algo5
first	88698.38	6597.426	294.663
second	96157.7	7125.565	328.612
third	171660.3	11485.15	586.424
avg	118838.8	8402.712	403.233



5. 해상도 n=1024

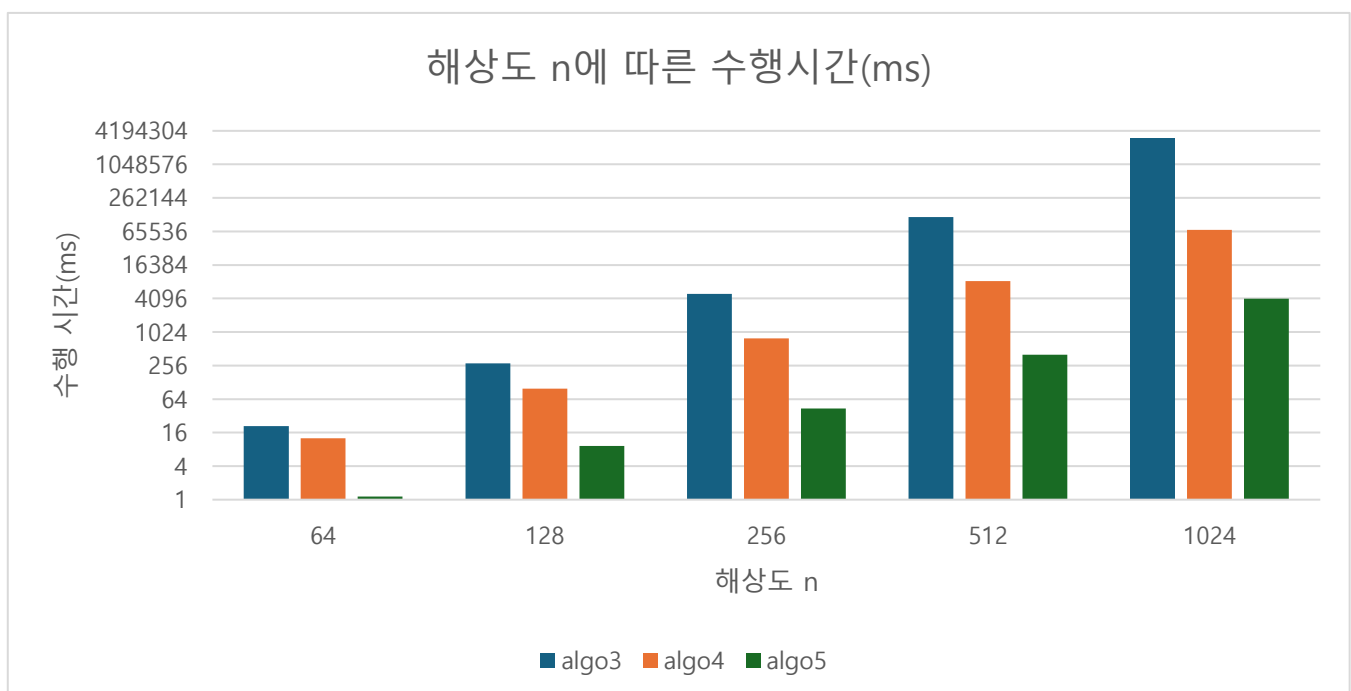
(ms)	algo3	algo4	algo5
first	1845646	55395.23	3373.677
second	4650858	57686.32	3123.455
third	2991934	97170.12	5633.922
avg	3162812	70083.89	4043.685



n이 2배 증가할 때 실행시간의 증가(몇 배)

	n=128/n=64	n=256/n=128	n=512/n=256	n=1024/n=512	평균 증가(배)
algo3	13.35204	17.52979	24.12636	26.61431	20.40562
algo4	7.746634	8.065542	10.61051	8.340627	8.690829
algo5	8.093677	4.72602	9.258019	10.02816	8.026469

n이 2배 증가할 때 수행시간이 algorithm3은 20.4배, algorithm4는 8.7배, algorithm5는 8배 커지는 것을 통해 이론적인 시간복잡도 $O(n^4)$, $O(n^3 \log n)$, $O(n^3)$ 과 비례하는 것을 확인했다.

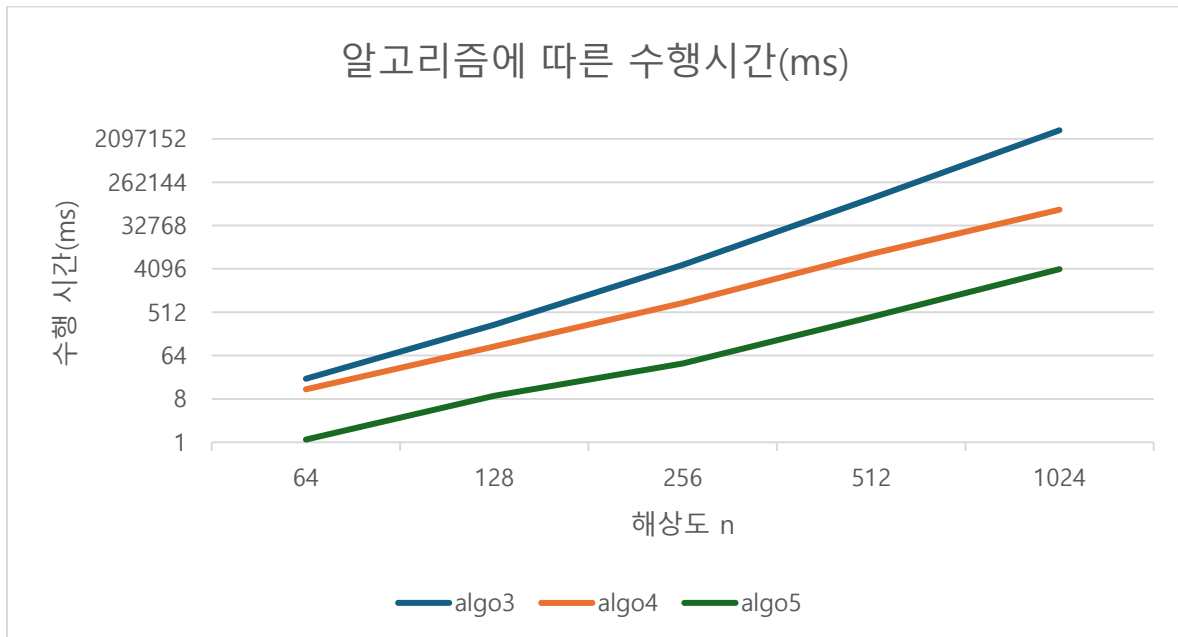


수행시간을 로그스케일로 지정했을 때 알고리즘 3은 n이 2배 증가할 때 실행시간이 약 4배 증가함을 보인다.

알고리즘 4는 n 이 2배 증가할 때 실행시간이 3배보다 크게 증가함을 보인다.

알고리즘 5는 n 이 2배 증가할 때 실행시간이 약 3배 증가함을 보인다.

전체적으로 n 이 작을 때보다 n 이 클 때에 알고리즘 간 실행 시간 차이가 현격해짐을 알 수 있다.



전체적으로 y축 실행시간이 로그 스케일일 때 세 그래프의 기울기가 선형적으로 일치한다. 이때 algorithm4는 n 이 커질수록 조금 더 완만해지는 모습을 보인다. 여기에서 시간복잡도에 \log 가 포함됐을 때 차이를 알 수 있다. n 이 작을 때는 비교적 $O(n^4)$ 인 algorithm3과 유사하다.

algorithm3은 n 이 커질수록 유독 수행시간이 급격하게 증가하고, algorithm5는 둘과 비교했을 때 전반적으로 수행시간이 빠르다.

이번 비교를 통해 실제 수행시간과 시간복잡도가 비례함을 알 수 있었다.