# 운영체제론 실습 9주차

CPS LAB

다중 스레드 정렬 응용





- •분할 정복 알고리즘
- 합병 정렬 예시
- 합병 정렬 예제 실습



## 합병 정렬 (Merge Sort)

- 정렬이란?
  - 순서 없이 나열된 자료(record)를 특정한 **키(key) 값**에 따라 오름차순/내림차순으로 **재배열**하는 것을 의미함
- 정렬을 효율적으로 해야 하는 이유는?
  - 정렬 알고리즘에 따른 시간 복잡도가 달라짐.
  - 즉, 똑같은 데이터를 정렬하는데 많은 시간 차이를 보이기도 함 → O(n), O(nlogn), O(n\*n)
- 어떻게 효율적으로 정렬할까?
  - Divide & Conquer (분할정복) 알고리즘
    - 대표적으로 **합병 정렬**과 **쾌속 정렬(Quick Sort)**이 있음
- 어떻게 하면 쉽게 구현할까?
  - Recursive function (재귀함수) 사용



#### 시간 복잡도

#### **Example**

- O(n) = 24시간 (1일)
- O(n log(n)) = 1일 9시간
- O(n^2) = 24일

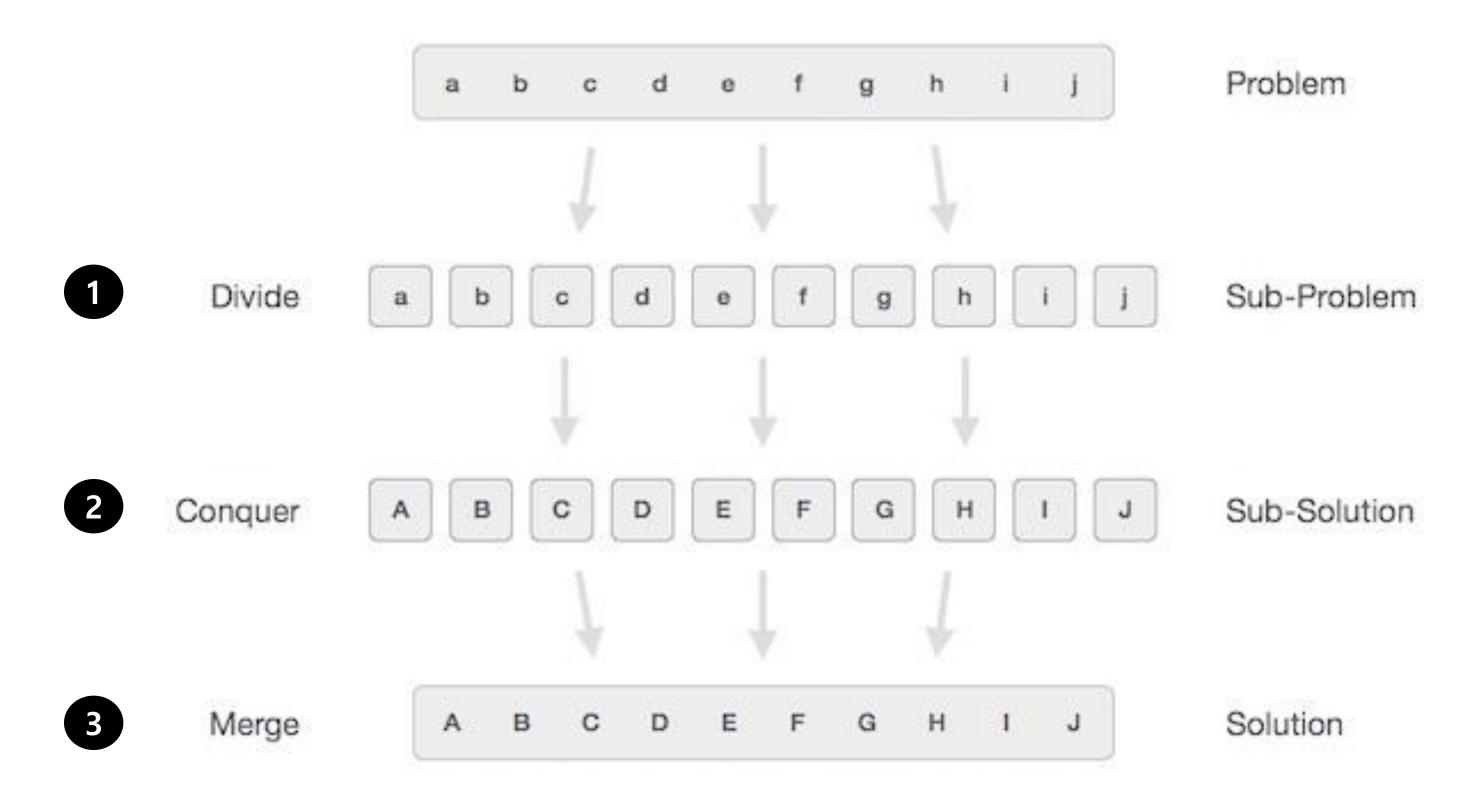
#### ※ 표기법

- Big-Omega (Ω) : 최선의 경우
- Big-Theta (θ) : 평균 시간 복잡도
- Big-O (O) : 최악의 경우

Algorithm	Time Complexity			Space Complexity
	Best	Average	Worst	Worst
<u>Quicksort</u>	$\Omega(n \log(n))$	Θ(n log(n))	O(n^2)	O(log(n))
Mergesort	$\Omega(n \log(n))$	Θ(n log(n))	0(n log(n))	O(n)
Timsort	<mark>Ω(n)</mark>	Θ(n log(n))	0(n log(n))	O(n)
<u>Heapsort</u>	$\Omega(n \log(n))$	Θ(n log(n))	0(n log(n))	0(1)
Bubble Sort	<mark>Ω(n)</mark>	Θ(n^2)	O(n^2)	0(1)
Insertion Sort	<mark>Ω(n)</mark>	Θ(n^2)	O(n^2)	0(1)
Selection Sort	Ω(n^2)	Θ(n^2)	O(n^2)	0(1)
Tree Sort	$\Omega(n \log(n))$	Θ(n log(n))	O(n^2)	O(n)
Shell Sort	$\Omega(n \log(n))$	0(n(log(n))^2)	O(n(log(n))^2)	0(1)
Bucket Sort	$\Omega(n+k)$	Θ(n+k)	O(n^2)	O(n)
Radix Sort	Ω(nk)	Θ(nk)	O(nk)	O(n+k)
Counting Sort	$\Omega(n+k)$	Θ(n+k)	O(n+k)	O(k)
Cubesort	Ω(n)	Θ(n log(n))	O(n log(n))	O(n)

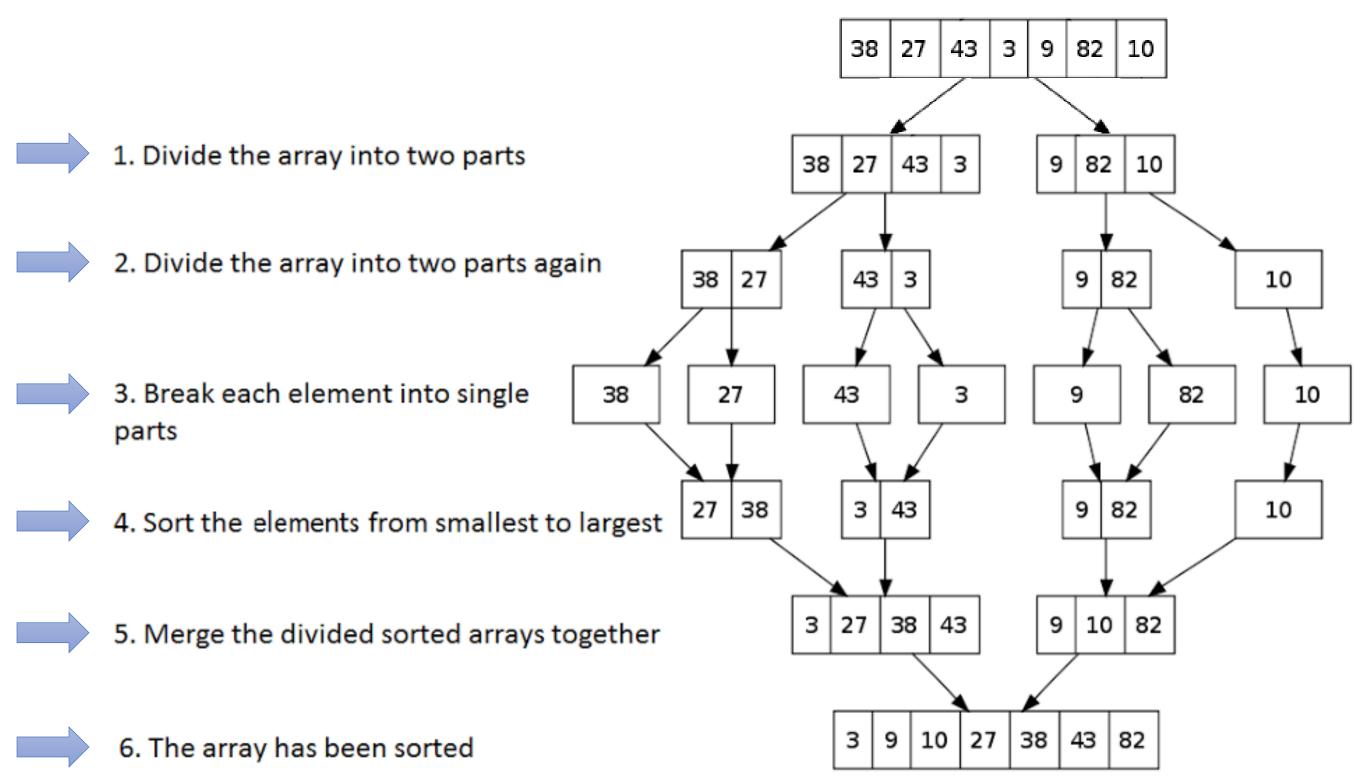


### 분할 정복 알고리즘 (Divide & Conquer)





#### 합병정렬예시





# 예제) Merge Sort

```
#include <stdio.h>
#define DATA SIZE 8
void mergeSort(int data[], int p, int r);
void merge(int data[], int p, int q, int r);
int main() {
  int data[DATA_SIZE] = {5, 2, 4, 7, 1, 3, 2, 6};
  mergeSort(data, 0, DATA SIZE-1);
        int i;
  for (i = 0; i < DATA SIZE; i++)
    printf("%d ", data[i]);
        printf("\n");
  return 0;
                                 재귀 함수
void mergeSort(int data[], int p, int r) {
  int q;
  if (p < r) {
    q = (p + r) / 2;
   mergeSort(data, p, q);
   mergeSort(data, q + 1, r);
   merge(data, p, q, r);
```

```
void merge(int data[], int p, int q, int r) {
   int i = p, j = q + 1, k = p;
   int tmp[DATA_SIZE]:
   while (i <= q && j <= r) {
      if (data[i] <= data[j])
        tmp[k++] = data[i++];
      else
        tmp[k++] = data[j++];
   }
   while (i <= q)
      tmp[k++] = data[i++];
   while (j <= r)
      tmp[k++] = data[j++];
   for (int a = p; a <= r; a++)
      data[a] = tmp[a];
}</pre>
```

- 1. Divide
- 2. Conquer
- 3. Merge





- pthread 함수 사용법
- 프로젝트 흐름
- 프로젝트 실습



#### pthread\_create()

- 새로운 thread를 생성한다.
  - 1) thread: 생성이 성공한 경우 생성된 thread의 ID가 저장됨
  - 2) attr: thread 속성 (본 실습 시간에는 NULL 사용)
  - 3) start\_routine: thread가 수행할 함수명
  - 4) arg: 수행할 함수에 전달할 인자의 포인터 (주소값)
- 사용 예제 (각 인자를 이해시키기 위한 예제이므로 작동하지 않음)



#### pthread\_exit()

```
#include <pthread.h>
void pthread_exit(void *retval);
```

- thread가 자신을 종료 시킬 때 사용한다. (thread가 호출하는 함수 내에 사용)
  - 1) retval: thread의 반환 값을 넘겨주기 위함 (pthread\_join의 retval 공간에 쓰기)
- 사용 예제 (각 인자를 이해시키기 위한 예제이므로 작동하지 않음)



### pthread\_join()

```
#include <pthread.h>
int pthread_join(pthread_t thread, void **retval);
```

- thread의 종료를 기다린다.
  - 1) thread: 해당 ID를 가진 thread를 기다림
  - 2) retval: thread의 반환 값을 가져오기 위함 (pthread\_exit의 retval 값을 가져옴)
- 사용 예제 (각 인자를 이해시키기 위한 예제이므로 작동하지 않음)

```
pthread_t tid;
...
/* thread가 생성되고 종료됨 */
...
pthread_join(tid, NULL);
```



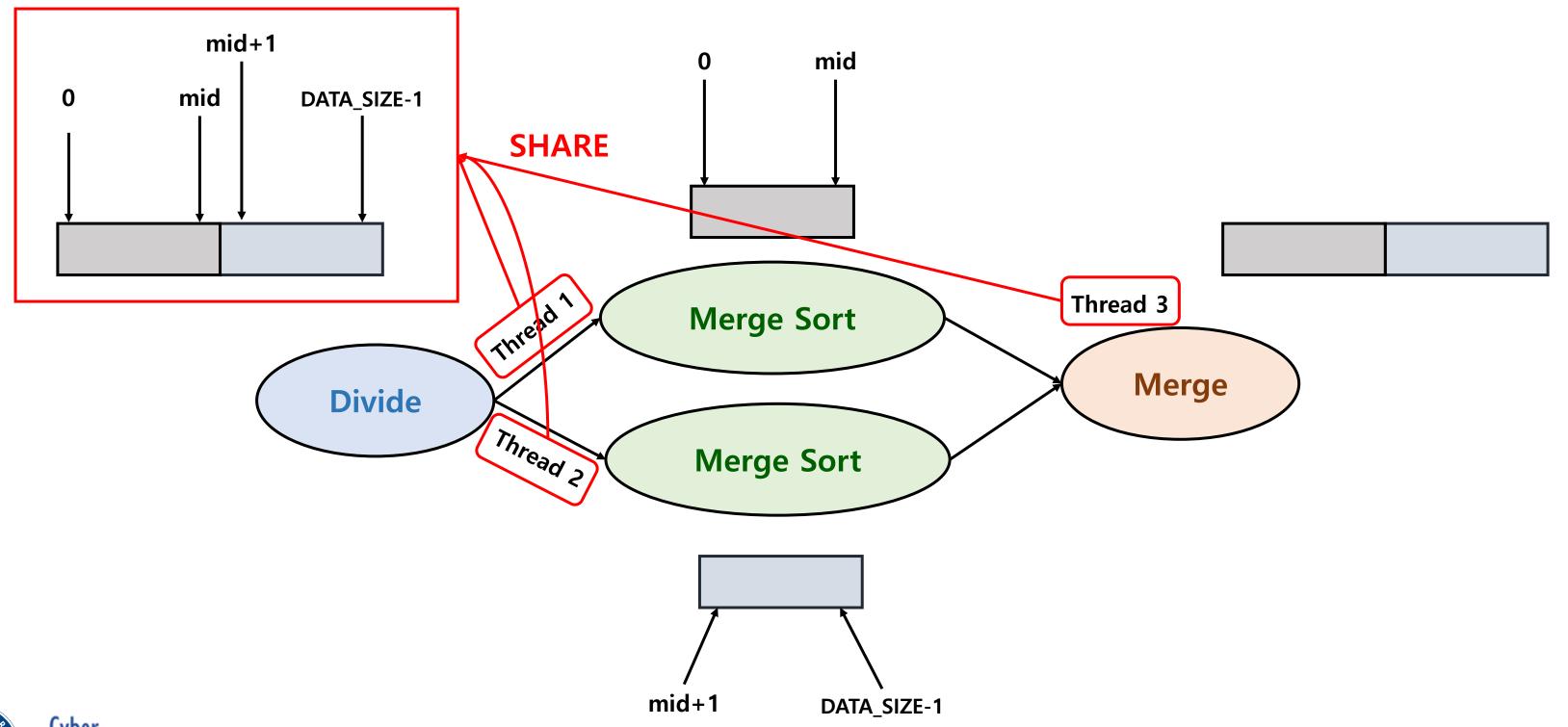
#### Multi-threaded 프로그래밍 시 고려사항

Operating System Concepts 9th p.165 4.2.1, 10th p.162 4.2.1

- 1. 태스크 인식(Identifying tasks) : 프로세스를 병행가능한 태스크로 나눠야 함
- 2. 균형(Balance): 전체 작업에 균등한 기여도를 가지도록 태스크를 나눠야 함
- 3. 데이터 분리(Data splitting): 데이터 또한 개별 코어에서 사용하도록 나눠야 함
- 4. 데이터 종속성(Data dependency):
  - 태스크가 접근하는 데이터는 둘 이상의 태스크 사이에 **종속성이 없는지 검토**되어야 함
  - 태스크 사이에 데이터 종속성이 존재할 경우, 수용 가능하도록 **동기화** 해줘야 함
- 5. 시험 및 디버깅(Testing and Debugging):
  - 다중 스레드로 인해 다양한 경로가 존재할 수 있는데, 단일 스레드 애플리케이션에 대하여 시험 및 디버깅하는 것보다 훨씬 어려움



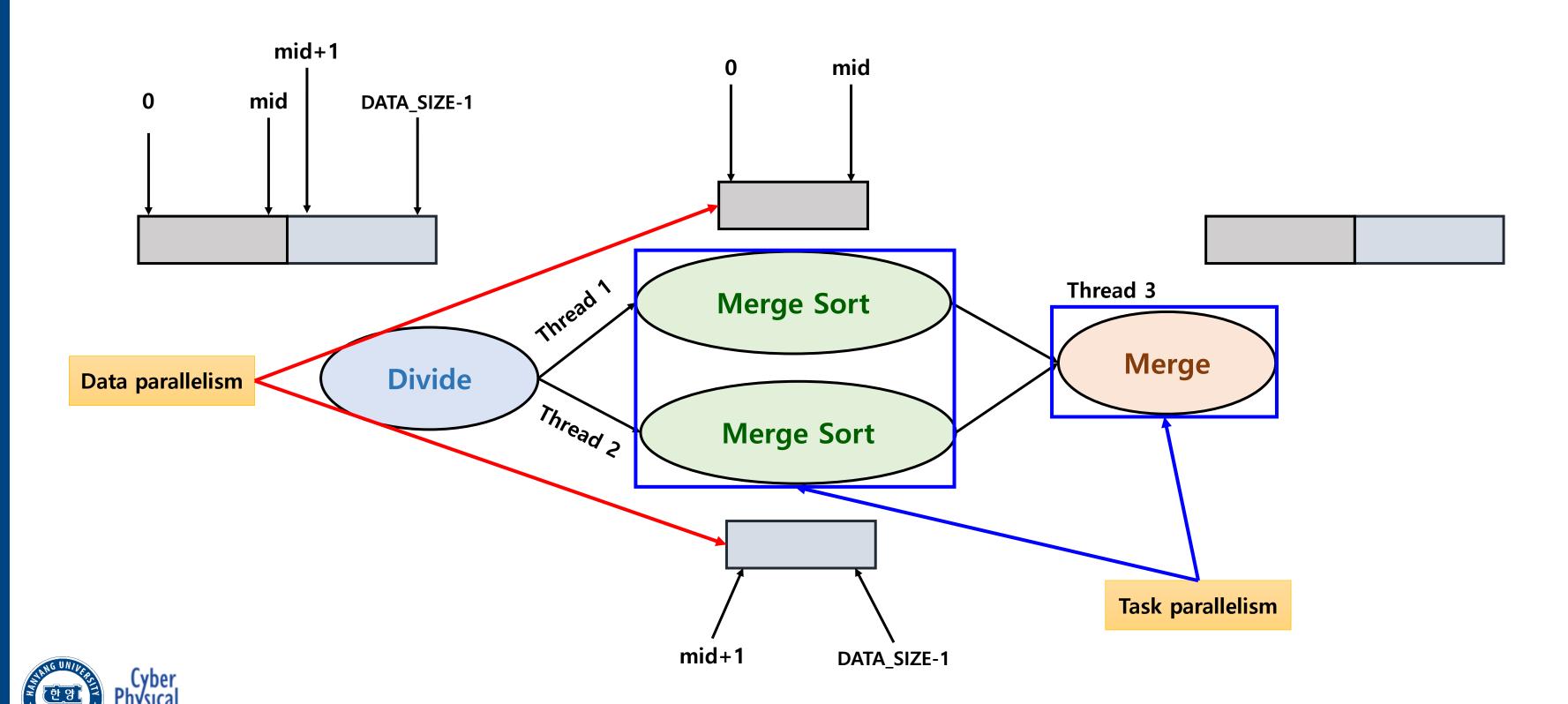
## 프로젝트 흐름





# 병렬실행의유형 (Types of Parallelism)

Operating System Concepts 9th p.166 4.2.2, 10th p.165 4.2.2



#### 프로젝트) 다중 스레드 정렬 응용

```
struct range first half, second half, merge range;
int mid = DATA SIZE / 2;
first half.t name = "thread 1";
first half.index = 0;
first half.end = mid;
first_half.data = data;
second_half.t_name = "thread 2";
second half.index = mid + 1;
second_half.end = DATA_SIZE - 1;
second_half.data = data;
merge_range.t_name = "thread_3";
merge range.index = mid;
merge_range.end = DATA_SIZE - 1;
merge range.data = data;
  TODO 1: 1st Thread / Sort first half of data */
thr id = <ENTER YOUR CODE>;
if (thr_id < 0)
        perror("thread create error : ");
        exit(0);
  TODO 2: 2nd Thread / Sort second half of data */
thr id = <ENTER YOUR CODE>;
if (thr_id < 0)
        perror("thread create error : ");
        exit(0);
```

```
/* 3.MERGE */
/* TODO 3: 3rd Thread / Merge the result of two halfs */
thr_id = <ENTER YOUR CODE>;
if (thr_id < 0)
{
     perror("thread create error : ");
     exit(0);
}

/* TODO 4: waits for the first thread */
/* TODO 5: waits for the second thread */
/* TODO 6: waits for the third thread */

int i;
for (i = 0; i < DATA_SIZE; i++)
     printf("%d ", data[i]);
printf("\n");
return 0;
}</pre>
```



#### 프로젝트) 실행 결과 화면

```
os@os-virtual-machine:~/os-week/week9/mthread_sort_ans$ ./mthread sort ans
[thread_m] pid: 4876, tid: f3837740
[thread 2] pid: 4876, tid: f2814700
[thread_1] pid: 4876, tid: f3015700
[thread 3] pid: 4876, tid: f2013700
1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16
os@os-virtual-machine:~/os-week/week9/mthread_sort_ans$ ./mthread sort ans
[thread_m] pid: 4880, tid: dbf6740
[thread_1] pid: 4880, tid: d3d4700
[thread 3] pid: 4880, tid: c3d2700
[thread 2] pid: 4880, tid: cbd3700
1 2 3 4 5 6 7 8 13 9 10 11 12 14 15 16
os@os-virtual-machine:~/os-week/week9/mthread_sort_ans$ ./mthread sort ans
[thread_m] pid: 4884, tid: c560b740
[thread_1] pid: 4884, tid: c4de9700
[thread 2] pid: 4884, tid: c45e8700
[thread_3] pid: 4884, tid: c3de7700
1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16
os@os-virtual-machine:~/os-week/week9/mthread_sort_ans$ ./mthread sort ans
[thread_m] pid: 4888, tid: 4b096740
[thread_1] pid: 4888, tid: 4a874700
[thread_2] pid: 4888, tid: 4a073700
[thread_3] pid: 4888, tid: 49872700
1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16
os@os-virtual-machine:~/os-week/week9/mthread_sort_ans$ ./mthread_sort_ans
[thread_m] pid: 4892, tid: 39a56740
[thread 1] pid: 4892, tid: 39234700
[thread 2] pid: 4892, tid: 38a33700
[thread 3] pid: 4892, tid: 38232700
1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16
os@os-virtual-machine:~/os-week/week9/mthread_sort_ans$ ./mthread sort ans
[thread m] pid: 4896, tid: 7caaa740
[thread 1] pid: 4896, tid: 7c288700
[thread_2] pid: 4896, tid: 7ba87700
[thread_3] pid: 4896, tid: 7b286700
1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16
```



#### 정렬 관련 참고 영상

• 15 Sorting Algorithms in 6 Minutes

https://www.youtube.com/watch?v=kPRA0W1kECg

Merge Sort vs Quick Sort

https://www.youtube.com/watch?v=es2T6KY45cA



# 감사합니다.

CPS LAB

Lim Jiseoup jseoup@hanyang.ac.kr

