

분할 정복 알고리즘

분할 정복 알고리즘 수행 순서

1. Divide (분할)
2. Conquer (정복)
3. Combine

장단점

장점

단점

분할 정복 알고리즘의 응용

1. 병합 정렬(Merge Sort)
 - 시간 복잡도
 - 공간 복잡도
 - 알고리즘 순서
 - 그림과 함께 이해하기
 - Conquer & Combine 과정 상세 설명
 - 그림과 함께 이해하기
2. 퀵 정렬 (Quick Sort)
 - 시간 복잡도
 - 알고리즘 순서
 - 그림과 함께 이해하기
3. 거듭 제곱 (Exponentiation)
 - 기존의 거듭 제곱
 - Divide and Conquer을 사용한 거듭 제곱
4. 그 외
 - 1) 이분 검색
 - 2) 최댓 값 찾기

출처

분할 정복 알고리즘

Divide and conquer algorithm

그대로 해결할 수 없는 문제를 작은 문제로 분할하여 해결하는 방법

주로 재귀 함수(recursive function)를 통해 구현됨

분할 정복 알고리즘 수행 순서

1. Divide (분할)

문제가 분할이 가능한 경우, 2개 이상의 문제로 나눈다.

나누어진 문제가 여전히 분할이 가능하다면, 또 다시 Divide를 수행한다.

2. Conquer (정복)

분할 된 사례들을 각각 정복(conquer)한다.

이 때, 사례가 충분히 작지 않다면 재귀를 사용해서 문제를 정복한다.

3. Combine

작은 사례들에 대한 해답을 통합하여 원래 사례의 해답을 구한다.

장단점

장점

- 문제를 나눔으로써 어려운 문제를 작은 것부터 해결할 수 있음
- 병렬적으로 문제를 해결할 때 주로 사용됨

단점

- 함수를 재귀적으로 호출함에 따라 오버헤드가 발생할 수 있음
- 스택에 다양한 데이터를 보관하고 있어야하므로 스택 오버플로우가 발생하거나 과도한 메모리 사용을 하게 됨

분할 정복 알고리즘의 응용

1. 병합 정렬(Merge Sort)

리스트를 반으로 나눈뒤, 각각의 리스트의 요소가 0 또는 1이 될 때까지 계속해서 반으로 나누고 병합하는 과정에서 정렬하는 방법

시간 복잡도

- 최악의 경우 : $O(n \log n)$
- 최선의 경우 : $O(n \log n)$
- 평균 : $O(n \log n)$

공간 복잡도

- $O(n)$

알고리즘 순서

1. 정렬할 데이터 집합의 크기가 0 또는 1이면 이미 정렬된 것으로 본다. 그렇지 않은 경우,
2. 데이터 집합을 반으로 나눈다. (Divide)
3. 원래 같은 집합에서 나뉘어져 나온 데이터 집합 둘을 병합(Combine)하여 하나의 데이터 집합으로 만든다. 단, 병합할 때 데이터 집합의 원소는 순서에 맞춰 정렬한다. (Conquer)
4. 데이터 집합이 다시 하나가 될 때까지 3번 단계를 반복한다.

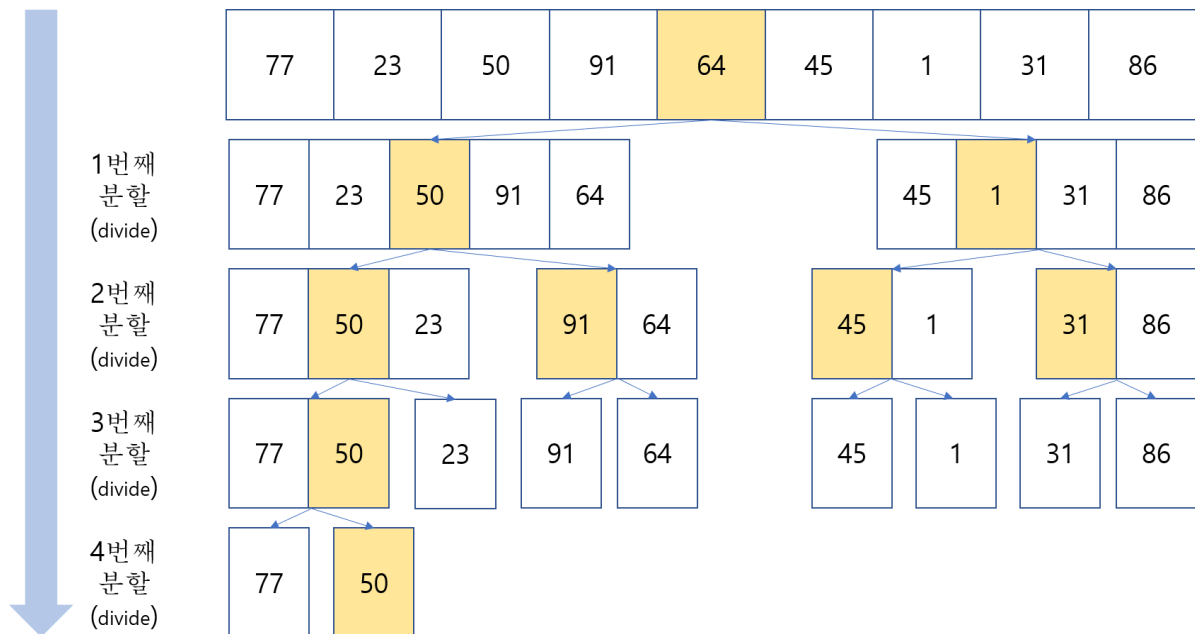
그림과 함께 이해하기

0. 데이터 집합 준비

77	23	50	91	64	45	1	31	86
----	----	----	----	----	----	---	----	----

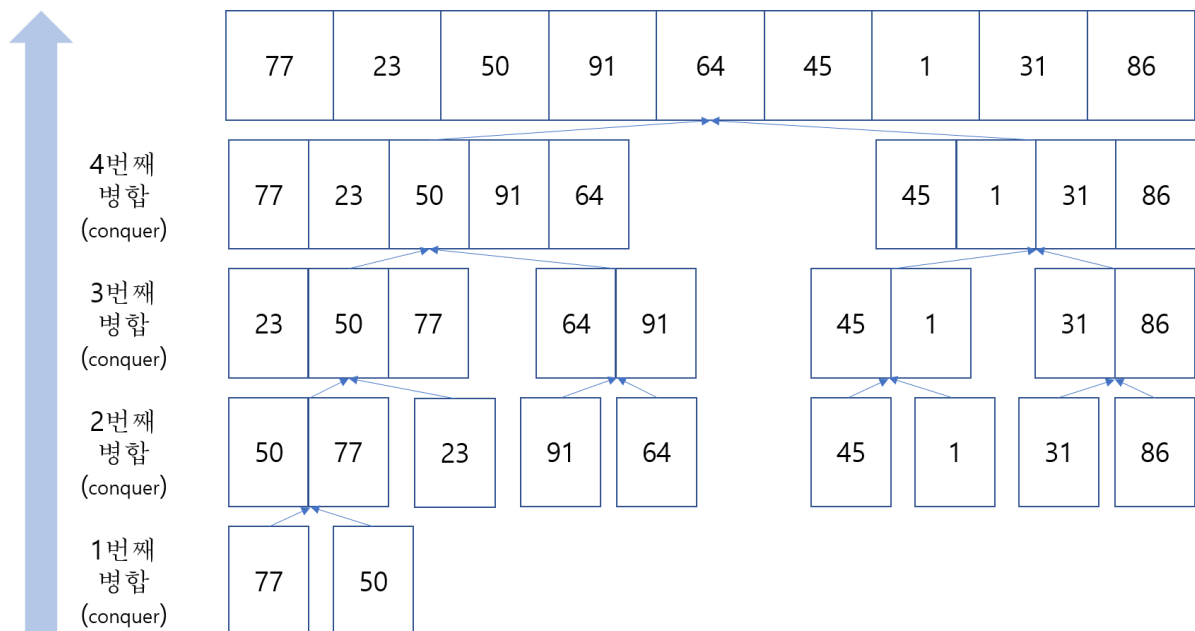
1. 데이터 집합을 반으로 나누고, 같은 집합에서 나뉘어져 나온 데이터 집합 둘을 병합하여 하나의 데이터 집합으로 만든다. (Divide)

- 색을 칠한 부분은 나누는 기준이 되는 부분



2. 같은 집합에서 나뉘어져 나온 데이터 집합 둘을 병합하여 하나의 데이터 집합으로 만든다. (Conquer & Combine)

- 주의할 점 : 병합 시 데이터 집합의 원소는 순서에 맞춰 정렬



Conquer & Combine 과정 상세 설명

1. 두 데이터 집합의 크기의 합만큼의 크기를 가지는 빈 데이터 집합을 만든다.
2. 두 데이터 집합의 첫 번째 요소들을 비교하여 작은 요소를 빈 데이터 집합에 추가한다. 그리고 새 데이터 집합에 추가한 요소는 원래 데이터 집합에서 삭제한다.
3. 원래 두 데이터 집합의 요소가 모두 삭제될 때까지 2번 단계를 반복한다.

그림과 함께 이해하기

위의 알고리즘에서 4번째 병합(conquer)을 할 때 과정을 상세히 나타냄

따라서 각각의 데이터 배열은 1, 2, 3번째 병합 이후 정렬된 상태

1. 두 데이터 집합의 크기의 합만큼의 크기를 갖는 빈 데이터 집합을 만든다.

왼쪽
데이터
(A)

23	50	64	77	91
----	----	----	----	----

오른쪽
데이터
(B)

1	31	45	86
---	----	----	----

빈
데이터
집합
(C)

--	--	--	--	--	--	--	--	--

2. 첫 번째 요소들을 비교해서 작은 요소를 빈 데이터 집합에 추가

왼쪽
데이터
(A)

23	50	64	77	91
----	----	----	----	----

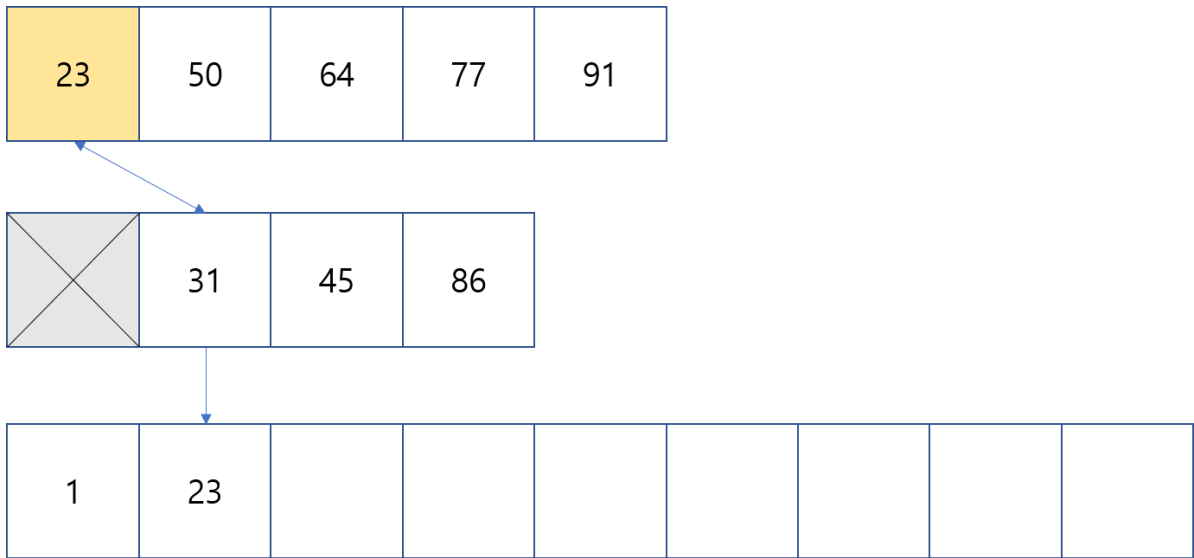
오른쪽
데이터
(B)

1	31	45	86
---	----	----	----

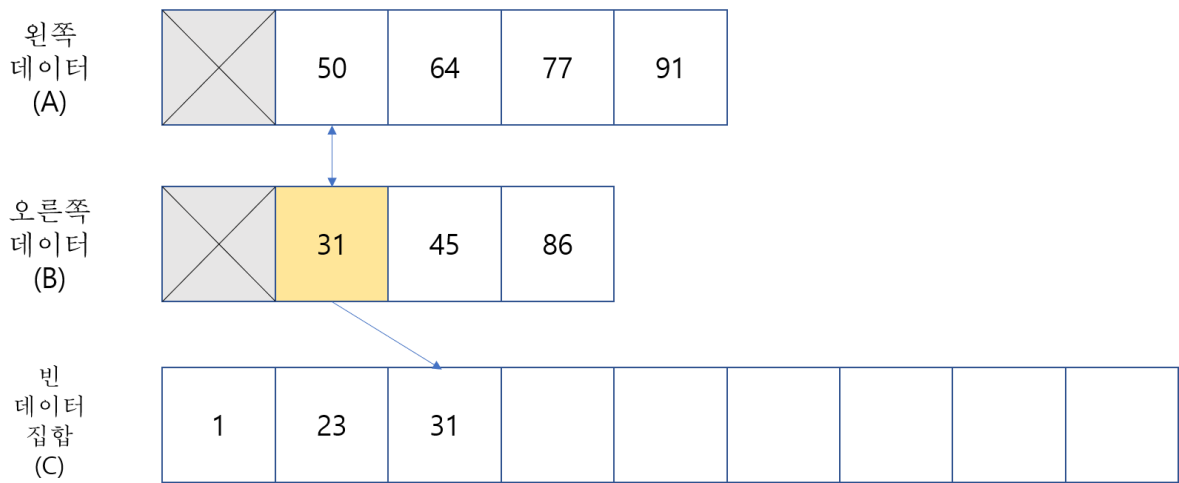
빈
데이터
집합
(C)

1								
---	--	--	--	--	--	--	--	--

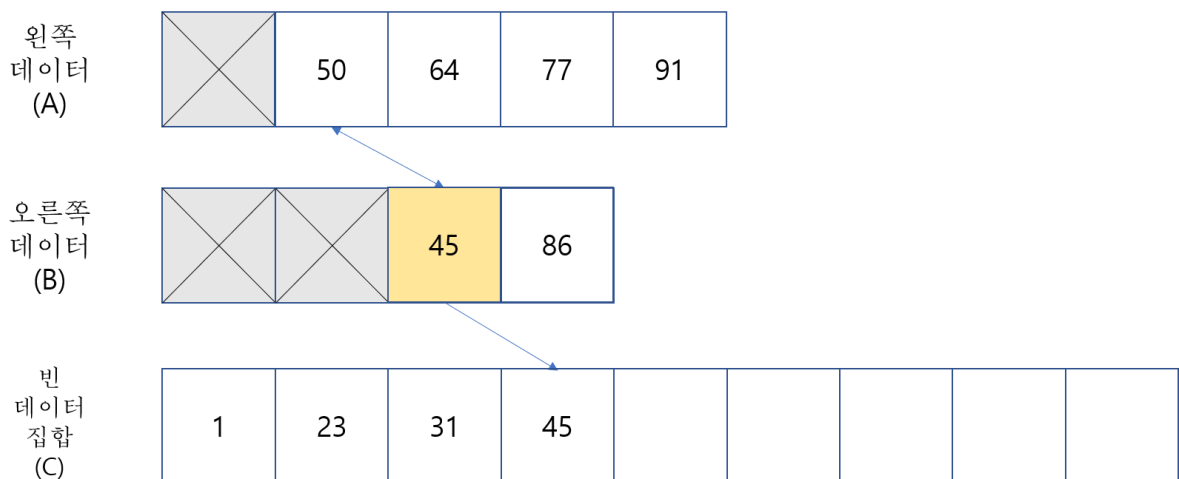
2-1. C 데이터 집합에 추가된 요소는 기존의 데이터 집합에서 삭제 후, 각각의 데이터 집합의 첫번째 요소끼리 비교



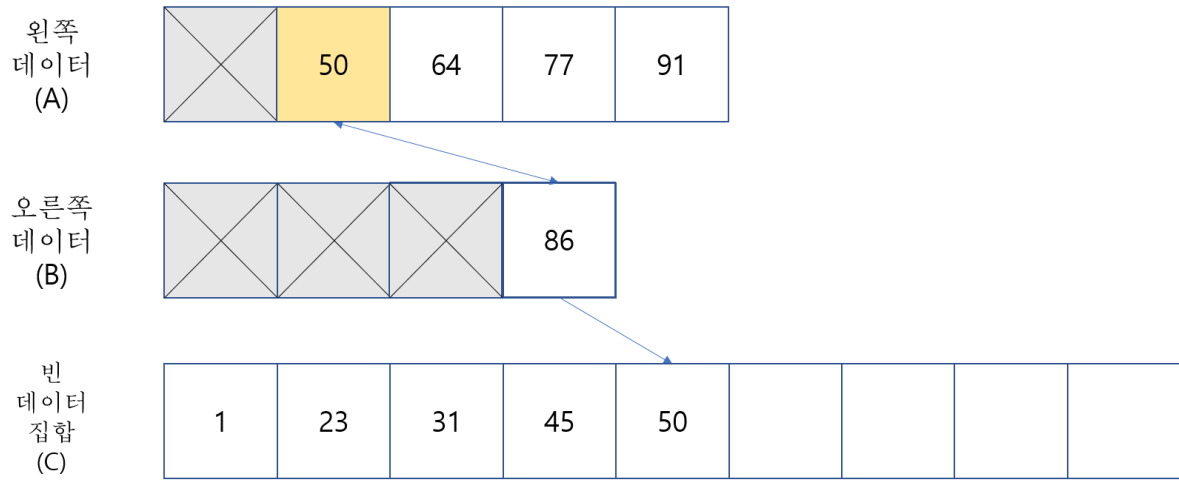
2-2. C 데이터 집합에 추가된 요소는 기존의 데이터 집합에서 삭제 후, 각각의 데이터 집합의 첫번째 요소 끼리 비교



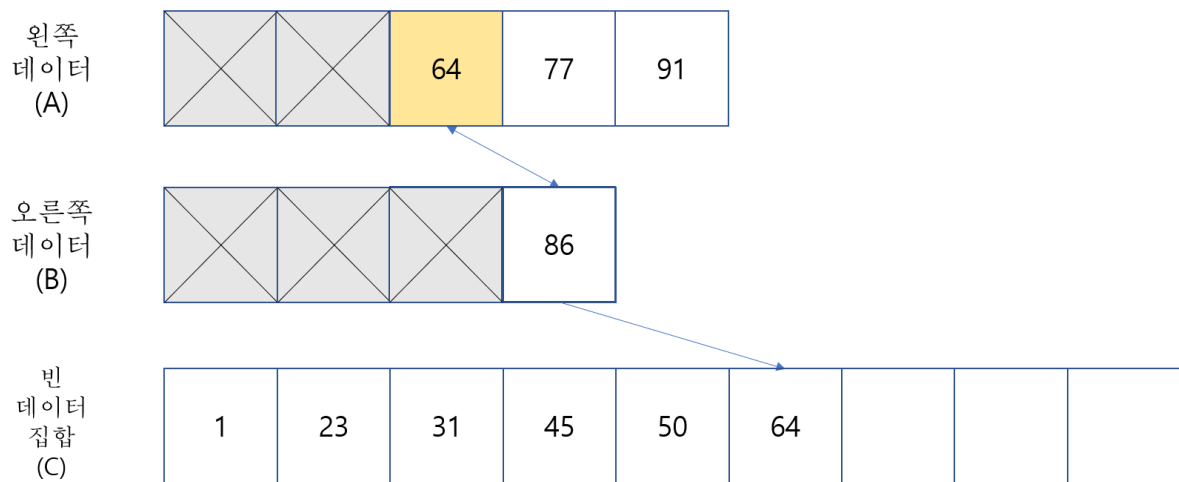
2-3. C 데이터 집합에 추가된 요소는 기존의 데이터 집합에서 삭제 후, 각각의 데이터 집합의 첫번째 요소 끼리 비교



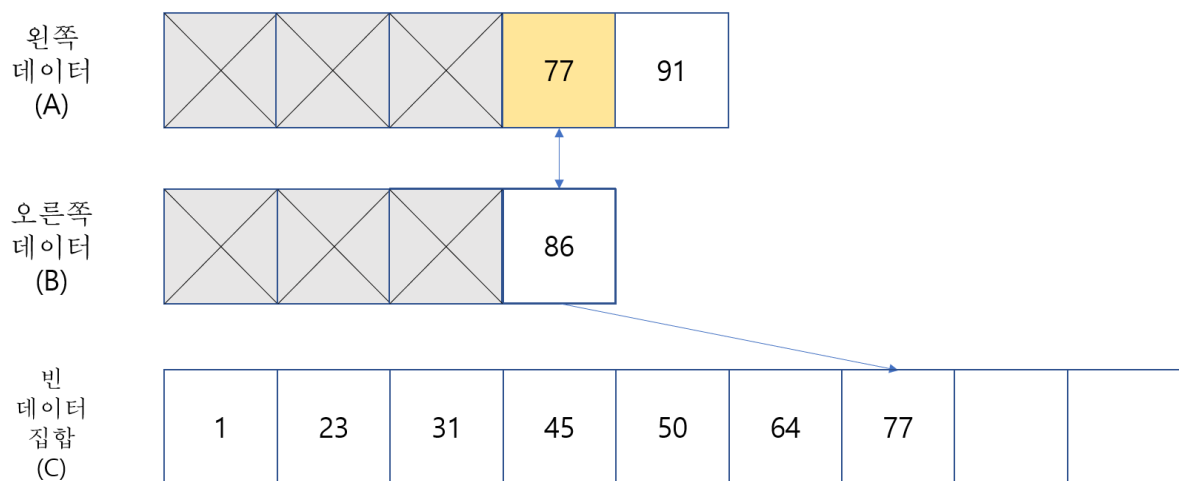
2-4. C 데이터 집합에 추가된 요소는 기존의 데이터 집합에서 삭제 후, 각각의 데이터 집합의 첫번째 요소 끼리 비교



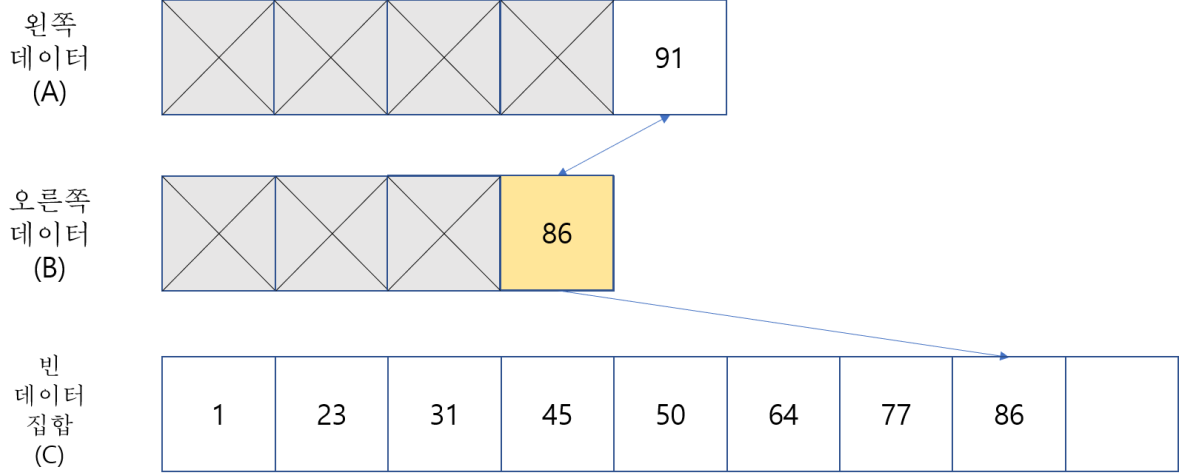
2-5. C 데이터 집합에 추가된 요소는 기존의 데이터 집합에서 삭제 후, 각각의 데이터 집합의 첫번째 요소 끼리 비교



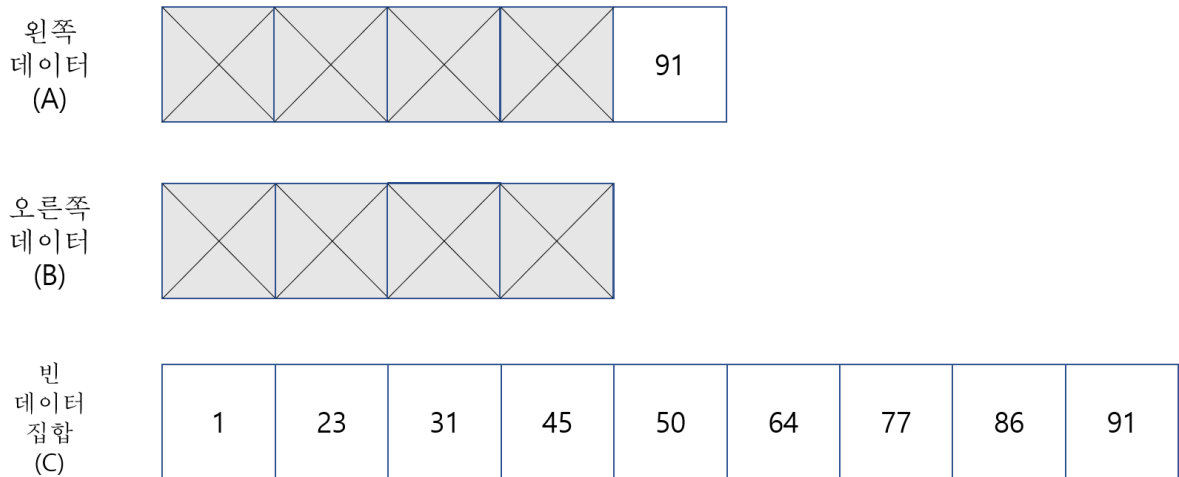
2-6. C 데이터 집합에 추가된 요소는 기존의 데이터 집합에서 삭제 후, 각각의 데이터 집합의 첫번째 요소 끼리 비교



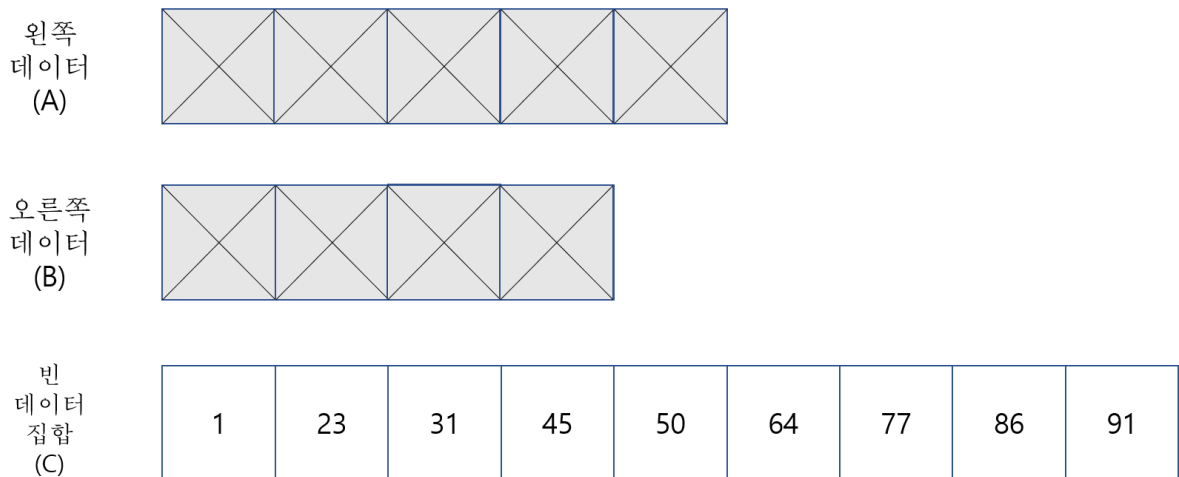
2-7. C 데이터 집합에 추가된 요소는 기존의 데이터 집합에서 삭제 후, 각각의 데이터 집합의 첫번째 요소 끼리 비교



2-8. 요소가 한 개만 남아있으므로, 해당 요소를 C 데이터 집합에 추가



2-9. C 데이터 집합에 추가된 요소는 기존의 데이터 집합에서 삭제



2. 퀵 정렬 (Quick Sort)

임의의 원소를 pivot(피벗)으로 선정하고, 피벗을 기준으로 요소들을 분리하는 과정을 반복하여 정렬하는 방법

시간 복잡도

- 최악의 경우 : $O(n^2)$
- 최선의 경우 : $O(n \log n)$
- 평균 : $O(n \log n)$

알고리즘 순서

1. 정렬할 리스트의 크기가 0 또는 1이면 이미 정렬된 것으로 본다. 그렇지 않은 경우,
2. 리스트 가운데서 하나의 원소를 임의로 고른다. 이 때 고른 원소를 피벗(pivot)이라고 한다.
3. 피벗 앞에는 피벗보다 값이 작은 모든 원소들이 오고, 피벗 뒤에는 피벗보다 값이 큰 모든 원소들이 오도록 피벗을 기준으로 리스트를 둘로 나눈다. (Divide & Conquer)
분할을 마친 후 피벗은 움직이지 않는다.
4. 분할된 두 개의 작은 리스트에 대해 리스트의 크기가 0이나 1이 될 때까지 재귀적으로 이 과정을 반복한다.

그림과 함께 이해하기

0. 데이터 집합 준비

77	23	50	91	64	45	1	31	86
----	----	----	----	----	----	---	----	----

1. pivot 선정 (임의의 원소 선정) : 64

- 이 때, pivot의 위치는 변하지 않는다.

77	23	50	91	64	45	1	31	86
----	----	----	----	----	----	---	----	----

2. pivot을 기준으로 divide

23	50	45	1	31	64	77	91	86
----	----	----	---	----	----	----	----	----

3. pivot 선정 : 23, 86 (임의로 선정)

- 이 때, pivot의 위치는 변하지 않는다.

23	50	45	1	31	64	77	91	86
----	----	----	---	----	----	----	----	----

4. pivot을 기준으로 divide

- 1, 77, 91은 정렬 완료 (파란색으로 표시)

1	23	50	45	31	64	77	86	91
---	----	----	----	----	----	----	----	----

5. pivot 선정 : 45 (임의로 선정)

- 이 때, pivot의 위치는 변하지 않는다.

1	23	50	45	31	64	77	86	91
---	----	----	----	----	----	----	----	----

6. pivot을 기준으로 divide

1	23	31	45	50	64	77	86	91
---	----	----	----	----	----	----	----	----

7. 정렬 완료

1	23	31	45	50	64	77	86	91
---	----	----	----	----	----	----	----	----

3. 거듭 제곱 (Exponentiation)

기존의 거듭 제곱

- 자신을 n번 곱해야 하므로 $O(n)$ 의 시간이 소요

ex)

$$C^8 = C * C * C * C * C * C * C * C$$

Divide and Conquer을 사용한 거듭 제곱

- C의 n승에서, C^2 의 $n/2$ 승으로 바꾸어 계산하므로 $O(n \log n)$ 의 시간 소요

ex)

$$C^8 = C^4 * C^4$$

- 지수가 짝수인 경우 : n(지수)를 반으로 나눠서 곱함 ($n/2$ 승)

ex)

$$C^n = C^{n/2} * C^{n/2}$$

- 지수가 홀수인 경우 : n(지수)에서 1을 빼고 반으로 나눠서 곱하고 자신을 한번 더 곱해줌

ex)

$$C^n = C^{(n-1)/2} * C^{(n-1)/2} * C$$

4. 그 외

이분 검색, 최댓 값 찾기 등에 사용될 수 있음

1) 이분 검색

- ex) 10개의 정렬된 배열에서 21이라는 값을 가진 인덱스 찾기

0. 정렬된 배열

5	6	8	13	17	21	25	31	86
---	---	---	----	----	----	----	----	----

1. 중간 값(17)을 기준으로 2개의 리스트로 분할

5	6	8	13	17	21	25	31	86
---	---	---	----	----	----	----	----	----

2. 찾고자 하는 값(21)이 중간 값(17)보다 크므로 왼쪽은 사용 X

5	6	8	13	17	21	25	31	86
---	---	---	----	----	----	----	----	----

3. 중간 값(25)을 기준으로 2개의 리스트로 분할

5	6	8	13	17	21	25	31	86
---	---	---	----	----	----	----	----	----

4. 중간 값(25)보다 찾고자 하는 값(21)이 더 작으므로 오른쪽은 사용 X

5	6	8	13	17	21	25	31	86
---	---	---	----	----	----	----	----	----

5. 값 찾기

5	6	8	13	17	21	25	31	86
---	---	---	----	----	----	----	----	----

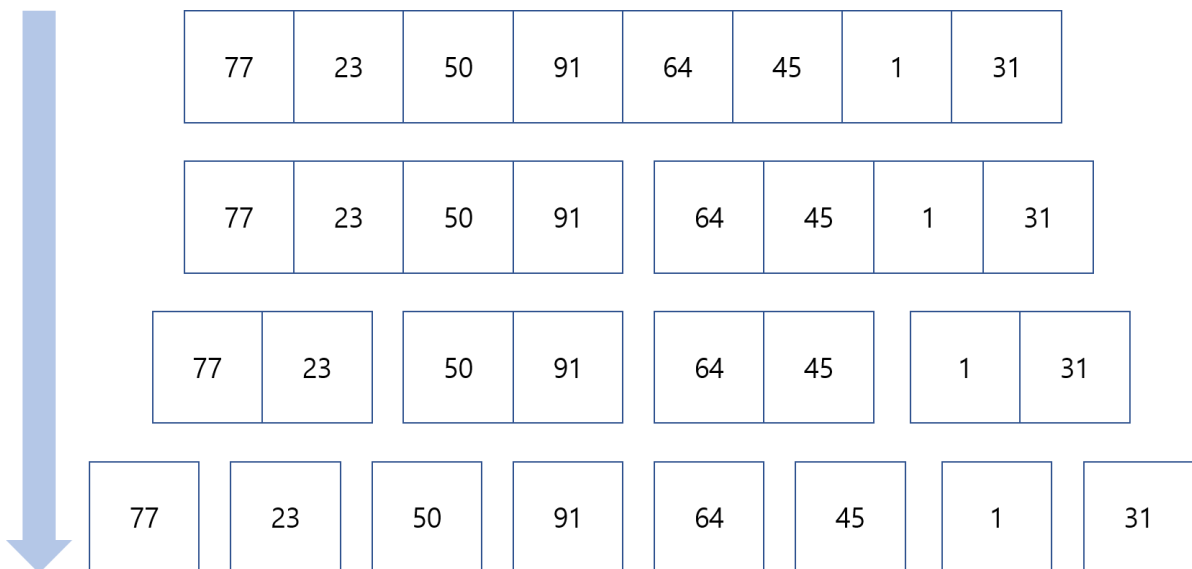
2) 최댓 값 찾기

- ex) 정렬되지 않은 리스트에서 최대 값 찾기

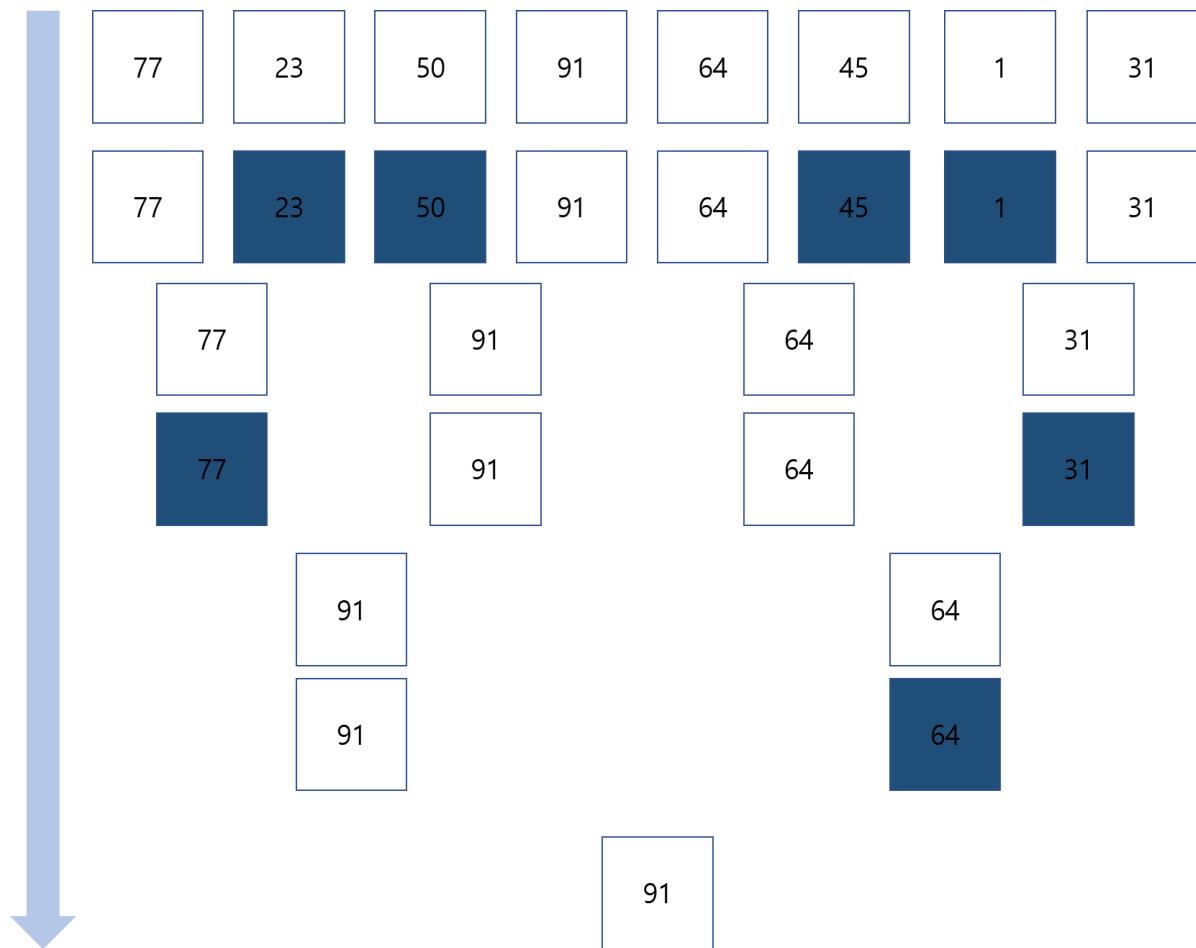
0. 정렬되지 않은 리스트

77	23	50	91	64	45	1	31
----	----	----	----	----	----	---	----

1. 분할하기(Divide)



2. 해결하며 합치기 (Conquer & Combine)



출처

<https://ko.wikipedia.org/wiki/%EB%B6%84%ED%95%A0%EC%A0%95%EB%B3%B5%EC%95%8C%EA%B3%A0%EB%A6%AC%EC%A6%98>

<https://sinseonc.tistory.com/10>

<https://janghw.tistory.com/entry/%EC%95%8C%EA%B3%A0%EB%A6%AC%EC%A6%98-Divide-and-Conquer-%EB%B6%84%ED%95%A0%EC%A0%95%EB%B3%B5>

https://ko.wikipedia.org/wiki/%ED%80%B5_%EC%A0%95%EB%A0%AC

<https://kimch3617.tistory.com/entry/%EC%95%8C%EA%B3%A0%EB%A6%AC%EC%A6%98-%EB%B6%84%ED%95%A0%EC%A0%95%EB%B3%B5%EB%B2%95-Divide-and-Conquer>