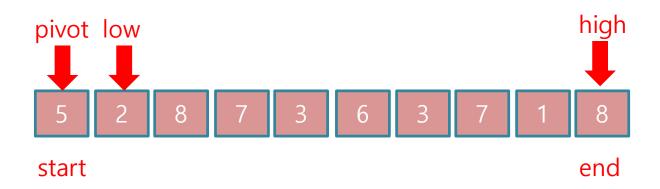
sorting

Quick sort

정렬 알고리즘 : Divide and Conquer

```
분할정복기법
 - 문제를 분할하여 해결
 - 재귀 함수를 이용
   def quick_sort(data, start, end):
       #탈출조건
       if start >= end:
           return
       idx_pivot = partition(data, start, end)
       quick_sort(data, start, idx_pivot - 1)
       quick_sort(data, idx_pivot + 1, end)
```

Pivot을 맨 왼쪽에! Low는 그 다음에!



Low의 값이 pivot 값보다 클 때까지 오른쪽으로 이동



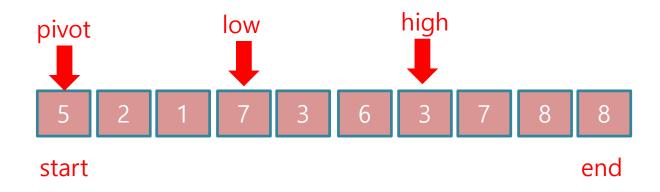
Low 값과 high 값을 교환

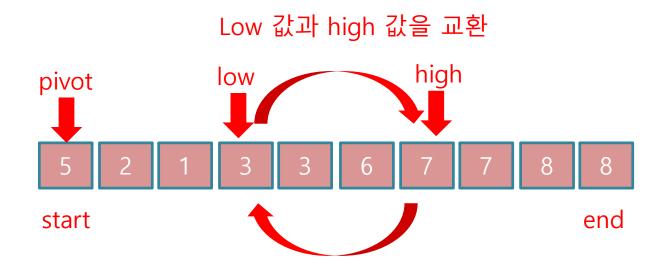
pivot
5 2 1 7 3 6 3 7 8 8

start

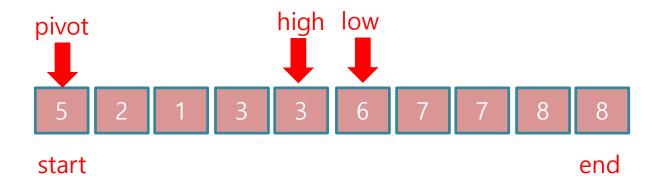
end

Low와 high가 교차할 때 까지 계속!

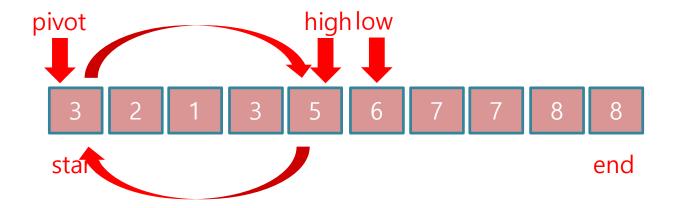




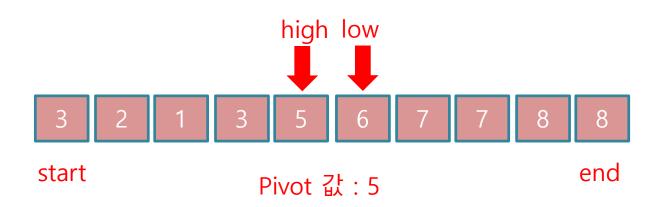
Low와 high가 교차할 때!!!!!



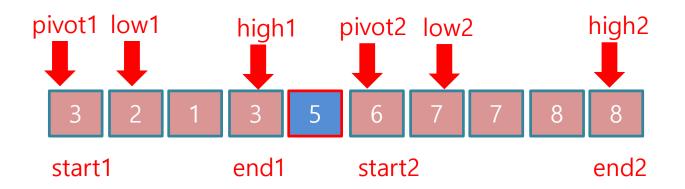
Pivot과 high를 교환



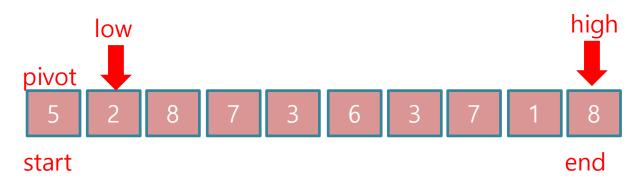
Pivot 값을 기준으로 왼쪽에는 작은 값만 오른쪽에는 큰 값만 모였다!!



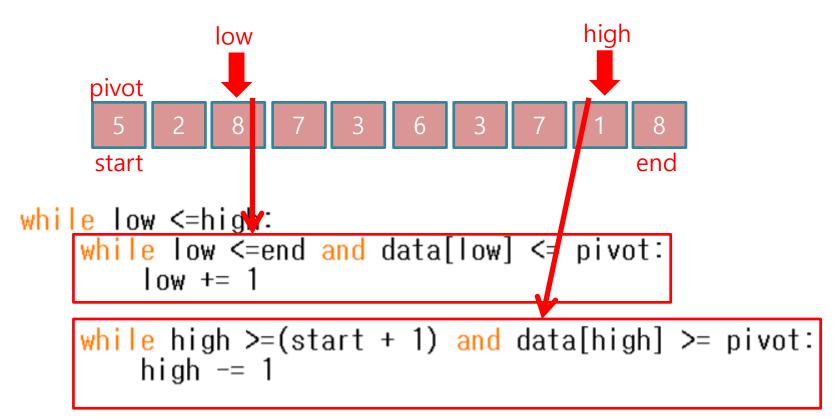
Pivot 은 제외 하고 pivot의 왼쪽과 오른쪽에서 같은 알고리즘을 수행



def partition(data, start, end):



def partition(data, start, end):

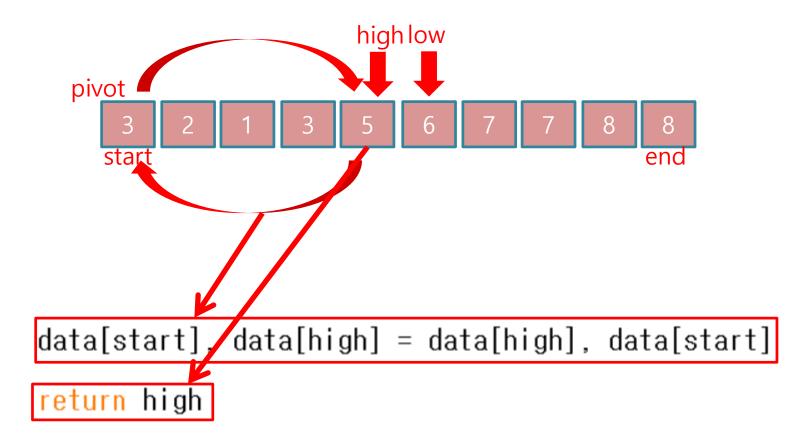


```
정렬 알고리즘
: Quicksort def partition(data, start, end):
```

```
high
             low
    pivot
    start
while low <=high:
    while low <=end and data[low] <= pivot:
        low += 1
    while high >=(start + 1) and data[high] >= pivot:
        high = 1
       low <= high:
        data[low], data[high] = data[high], data[low]
```

```
정렬 알고리즘
: Quicksort
```

def partition(data, start, end):



```
정렬 알고리즘
             def quick_sort(data, start, end):
 : Quicksort
      pivot1 low1
                            pivot2 low2
                                              high2
                     high1
                                              end
        start
    def quick_sort(data, start, end):
        #탈출조건
        if start >
                     end:
             retu
        idx pivot = partition(data, start, end)
        quick_sort(data, start, idx pivot - 1)
```

quick_sort(data, idx_pivot + 1, end)

정렬 알고리즘

: Quicksort

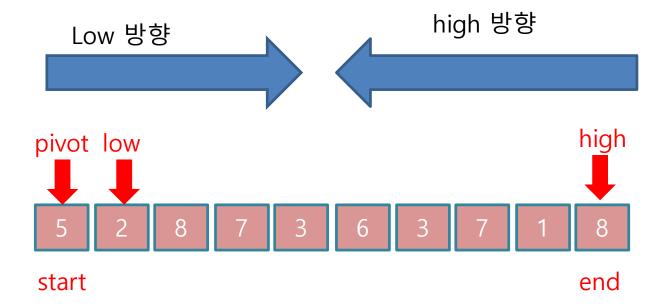
빅오를 계산해봅시다

연산 횟수를 계산하기 위해 주요 비교 연산 부분을 결정합니다.

Low와 pivot, high와 pivot과의 크기 비교 연산!!

```
while low <=high:
    while low <=end and data[low] <= pivot:
    low += 1</pre>
```

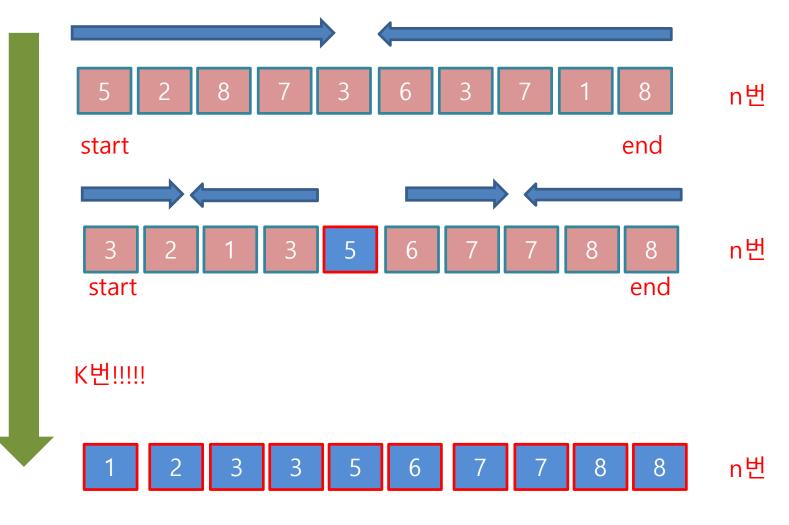
while high >=(start + 1) and data[high] >= pivot:
 high -= 1



즉 데이터 개수와 같이 n번 연산합니다

정렬 알고리즘

: Quicksort



$$T(n) = n * k$$

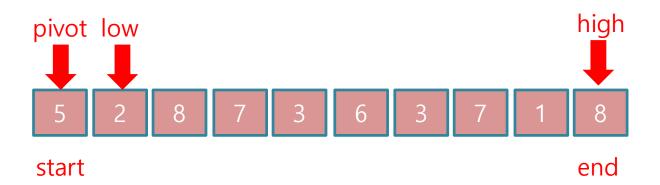
$$n * (\frac{1}{2})^k = 1$$
 $k = \log_2 n$

$$T(n) = n * \log_2 n$$

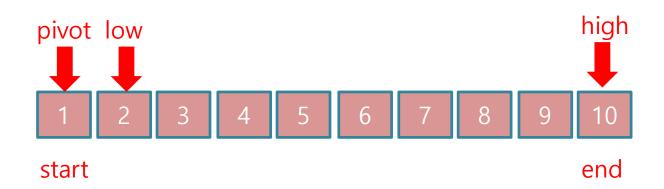
$$O(n * log n)$$

항상 pivot을 맨 왼쪽에 두면......

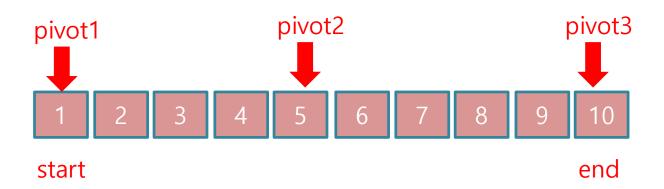
Pivot을 맨 왼쪽에! Low는 그 다음에!



이렇게 완벽하게 정렬된 경우 배열이 두 개로 쪼개지지 않으므로 성능이 좋지 않습니다

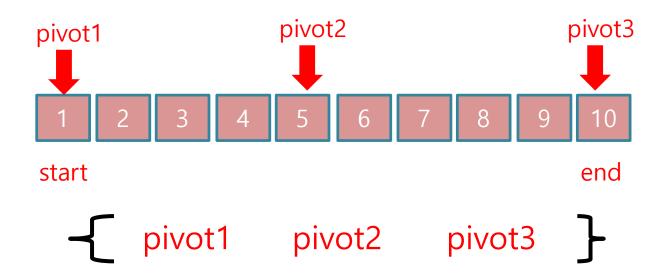


이럴 경우에는 pivot을 결정할 때 만 왼쪽, 가운데, 맨 오른쪽 값을 비교해 중간 값을 Pivot으로 만듭니다



정렬 알고리즘 : Quicksort def ge

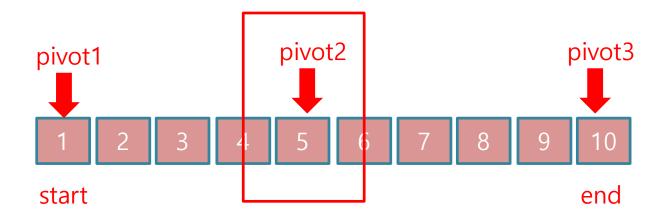
def get_pivot(data, start, end):



Pivot 인덱스에서의 값을 정렬하기 위해 버블 정렬을 사용

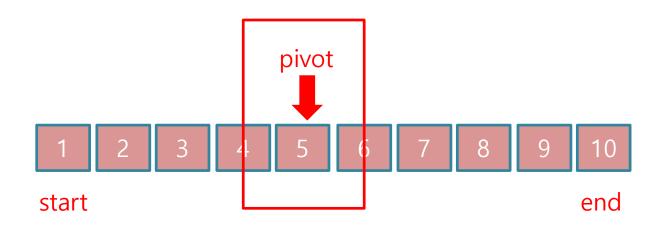
```
정렬 알고리즘
                def get pivot(data, start, end):
 : Quicksort
                          pivot2
                                                 pivot3
      pivot1
       start
                                                  end
 def get_pivot(data, start, end):
     mid = (start + end)//2
      list_idx = [start, mid, end]
     #bubble sort 버블정렬
     if data[list_idx[0]] > data[list_idx[1]]:
          list_idx[0], list_idx[1] = list_idx[1], list_idx[0]
        data[list_idx[1]] > data[list_idx[2]]:
          list_idx[1], list_idx[2] = list_idx[2], list_idx[1]
      if data[list_idx[0]] > data[list_idx[1]]:
          list_idx[0], list_idx[1] = list_idx[1], list_idx[0]
```

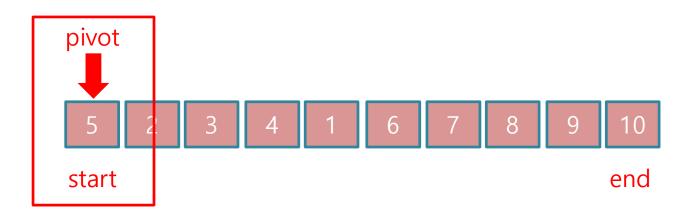
return list_idx[1] 가운데 값인 5의 인덱스 mid를 반환할 것



그럼 중간 값 pivot을 구했으니 코드를 다시 짜야 하나요?

Pivot을 맨 왼쪽으로 옮기면 됩니다.





```
def partition(data, start, end):
    global call_of_partition
    call_of_partition += 1
    get_pivot 함수로 가운데 값을 얻고
    idx_pivot = get_pivot(data, start, end)
    data[start], data[idx_pivot] = data[idx_pivot], \mathbf{\psi}
                                      data[start]
    맨 앞쪽으로 옮긴다(바꾼다)
    pivot = data[start]
    low = start + 1
    high = end
```

Quicksort는 정렬 알고리즘 중 성능이 꽤 좋다고 알려져 있고 Worst case로 빅오를 따지는 다른 경우와 다르게 average case로 계산합니다