

7장. 계산복잡도의 소개: 정렬 문제

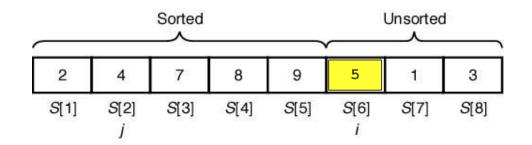
실습프로그램

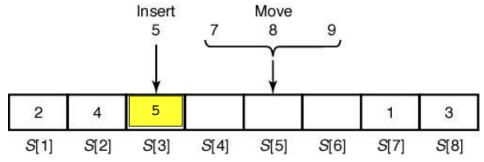
- ✔ 삽입정렬
- ✔ 선택정렬
- ✔ 교환정렬
- ✔ 거품정렬
- √ 힙정렬
 - 방법2를 이용하여 makeHeap 구현 힙정렬완성
 - 방법1을 이용하여 makeHeap 구현
- ✓ 참고
 - 합병정렬
 - 빠른정렬



삽입정렬 알고리즘 (Insertion Sort)

- 이미 정렬된 배열에 항목을 끼워 넣음으로써 정렬하는 알고리즘
- 알고리즘: 삽입정렬
 - ✓ 문제: 비내림차순으로 n개의 키를 정렬
 - ✓ 입력: 양의 정수 n; 키의 배열 S[1..n]
 - \checkmark 출력: 비내림차순으로 정렬된 키의 배열 S[1..n]







삽입정렬 알고리즘

```
void insertionsort(int n, keytype S[]) {
      index i,j;
      keytype x;
      for(i=2; i<=n; i++) {
        x = S[i];
        j = i - 1;
        while(j>0 && S[j]>x){
          S[j+1] = S[j];
          j--;
        S[j+1] = x;
```



[실습프로그램] 삽입정렬 알고리즘

```
s=[3,2,5,7,1,9,4,6,8]
n = len(s)

삽입정렬 구현

print(s)
```



[실습프로그램 (optional)]] 객체지향방법을 이용한 삽입정렬

```
class List():
    def init (self, s):
        self.data = s[:]
        self.n = len(s)
    def insertion sort(self):
       구현
s=[3,2,5,7,1,9,4,6,8]
a = List(s)
print(a.insertion sort())
```



선택정렬 알고리즘(selection sort)

- 문제: 비내림차순으로 n개의 키를 정렬
- 입력: 양의 정수 *n*; 키의 배열 S[1..*n*]
- 출력: 비내림차순으로 정렬된 키의 배열 S[1..n]

```
void selectionsort(int n, keytype S[]) {
    index i, j, smallest;

    for(i=1; i<=n-1; i++) {
        smallest = i;
        for(j=i+1; j<=n; j++)
            if (S[j]<S[smallest])
            smallest = j;
        exchange S[i] and S[smallest];
    }
}</pre>
```

[실습프로그램] 선택정렬 알고리즘(selection sort)

```
s=[3,2,5,7,1,9,4,6,8]
n = len(s)
구현
print(s)
```



[실습프로그램(optional)] 객체지향방법으로 선택정렬을 구현하시오.



[실습프로그램] 교환정렬 알고리즘(Exchange Sort)

```
s=[3,2,5,7,1,9,4,6,8]
n = len(s)
구현
print(s)
```



[실습프로그램 (optional)] 객체지향방법으로 교환정렬을 구현하시오.



[실습프로그램] 거품정렬 (Bubble Sort)

```
s=[3,2,5,7,1,9,4,6,8]
n = len(s)
구현
print(s)
```



[실습프로그램 (optional)] 객체지향방법으로 거품정렬을 구현하시오.



[실습프로그램] 합병정렬 알고리즘

```
def mergeSort(n, s):
    h=int(n/2)
    m=n-h
    u=h*[0]
    v=m*[0]
    if (n>1):
        leftHalf=s[:h]
        rightHalf=s[h:]
        mergeSort(h,leftHalf)
# h=len(leftHalf)
        mergeSort(m, rightHalf)
        merge(h,m,leftHalf,rightHalf,s)
def merge(h,m,u,v,s):
    i=j=k=0
    while (i \le h-1) and j \le m-1:
        if(u[i]<v[j]):
           s[k]=u[i]
           i+=1
        else:
           s[k]=v[j]
           j+=1
        k+=1
    if (i>h-1):
           for ii in range (j,m):
                 s[k+ii-j]=v[ii]
    else:
           for ii in range (i,h):
               s[k+ii-i]=u[ii]
s=[3,5,2,9,10,14,4,8]
mergeSort(8,s)
print(s)
```

[2, 3, 4, 5, 8, 9, 10, 14]



[실습프로그램] 빠른정렬 알고리즘

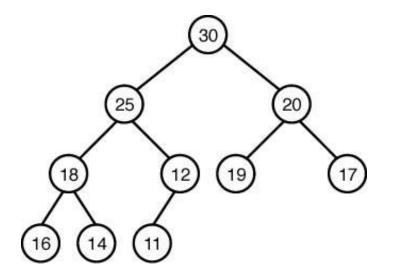
```
def quickSort(s,low, high):
   pivotPoint=-1
   if(high>low):
       pivotPoint= partition(s,low,high)
       quickSort(s,low, pivotPoint-1)
       quickSort(s,pivotPoint+1,high)
def partition(s,low,high):
   pivotItem=s[low]
   j=low
   for i in range(low+1, high+1):
       if(s[i] < pivotItem):</pre>
           j+=1
           temp=s[i]
           s[i]=s[i];
           s[i]=temp
   pivotPoint=j
   temp=s[low]
   s[low] = s[pivotPoint]
   s[pivotPoint] = temp
   return pivotPoint
s=[3,5,2,9,10,14,4,8]
quickSort(s,0,7)
print(s)
```

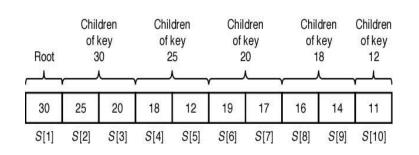
[2, 3, 4, 5, 8, 9, 10, 14]



립(heap)

- 힙의 성질(heap property): 어떤 마디에 저장된 값은 그 마디의 자식마디에 저장된 값보다 크거나 같다. max heap
- 힙(heap): 힙의 성질을 만족하는 실질적인 완전이진트리



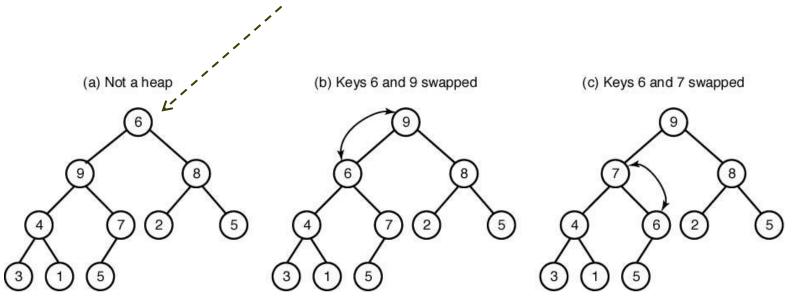


합의 자료구조(배역)

Siftdown

sift: 채로 치다

힙 성질을 만족하도록 재구성 방법✓ 루트에 있는 키가 힙성질을 만족하지 않음.



✔ 교체하는 child node를 결정하기 위해 2회의 비교 필요



• 힙성질을 만족하도록 조정

```
void siftdown(heap& H) {
    node parent, largerchild;

    parent = root of H;
    largerchild = parent's child containing larger key;

while(key at parent is smaller than key at largerchild) {
    exchange key at parent and key at largerchild;
    parent = largerchild;
    largerchild = parent's child containing larger key;
    }
}
```



• 루트에서 키를 추출하고 힙 성질을 회복하는 의사코드

```
keytype root(heap& H) {

keytype keyout;

keyout = key at the root;
move the key at the bottom node to the root;
delete the bottom node;
siftdown(H);
return keyout;
}
```



힙정렬

- 힙 정렬 아이디어
 - 1. n개의 키를 이용하여 힙을 구성한다.
 - 2. 루트에 있는 제일 큰 값을 제거한다. > 힙 재구성
 - 3. step 2를 *n*-1번 반복한다.



힙정렬

```
void removekeys(int n, heap H, keytype S[]){
  index i;
  for(i=n; i>=1; i--)
     S[i] = root(H);
void makeheap(int n, heap& H) {
  index i;
  heap Hsub;
                              d=H의 높이, i는
                             depth의 index
  for (i=d-1; i>=0; i--)
     for (all subtree Hsub whose roots have depth i)
       siftdown (Hsub);
void heapsort(int n, heap H, keytype S[]){
  makeheap(n,H);
  removekeys (n, H, S);
```

heap 정렬

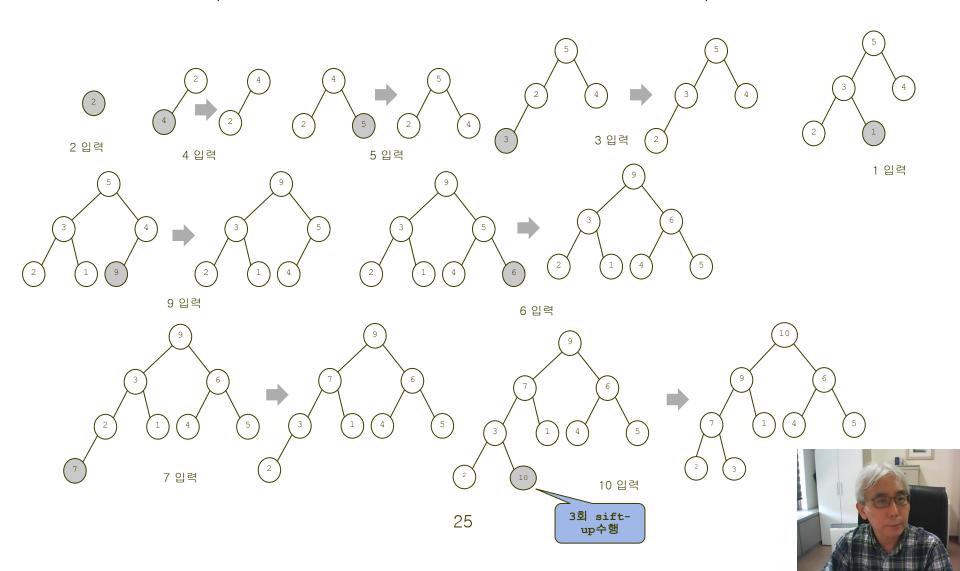
```
struct heap{
  keytype S[1..n];
                                                keytype root(heap& H) {
  int heapsize; };
                                                  keytype keyout;
                                                  keyout = H.S[1];
void siftdown(heap& H, index i) {
                                                  H.S[1] = H.S[heapsize];
  index parent, largerchild;
                                                  H.heapsize = H.heapsize -1;
  keytype siftkey;
                                                  siftdown(H,1);
  bool spotfound;
                                                  return keyout;
  siftkey = H.S[i];
  parent = i;
                                                void removekeys(int n, heap& H, keytype S[]) {
  spotfound = false;
                                                    index i;
  while (2*parent ≤ H.heapsize && !spotfound) {
                                                    for (i=n; i\geq 1; i--)
    if(2*parent < H.heapsize &&
                                                        S[i] = root(H);
           H.S[2*parent] < H.S[2*parent+1]
       largerchild = 2*parent + 1;
    else
                                                void makeheap(int n, heap& H) {
       largerchild = 2*parent;
                                                  index i:
    if(siftkey < H.S[largerchild]){</pre>
       H.S[parent] = H.S[largerchild];
                                                                                  i는 누드번호의
                                                  H.heapsize=n;
       parent = largerchild;
                                                                                      index
                                                  for (i = \lfloor n/2 \rfloor; i \geq 1, i-1)
                                                     siftdown(H,i);
    else
       spotfound = true;
  H.S[parent] =siftkey;
```

- make heap 방법
- 방법1: 데이터가 입력되는 순서대로 heap을 매번 구성
- 방법2: 모든 데이터를 트리에 넣은 상태에서 heap 구성

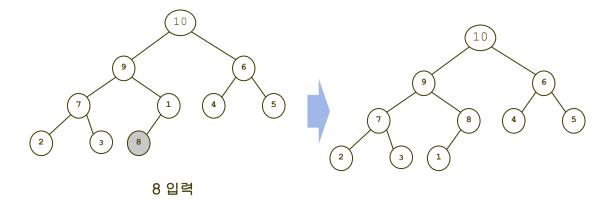


데이터: 24531967108

(방법1) sift-up 수행, 데이터가 입력되는 순서대로 heap을 매번 구성



데이터:24531967108





```
import math
class Heap(object):
   n=0
   def init (self, data):
       self.data=data
# heap size를 하나 줄여야 한다. 인덱스는 1부터. 인덱스의 2* 연산 가능하도록.
       self.n=len(self.data)-1
   def addElt(self,elt):
           구현
   def siftUp(self, i):
       while (i \ge 2):
            구현
```

```
def siftDown(self,i):
    구현
def makeHeap2(self):
    구현
def root(self):
       구현
       if(self.n>0):
# 추가 하였음. 힙 이 더 이상없을 때는 down 없음
             구현
       return keyout
def removeKeys(self):
         구현
def heapSort(a):
         구현
```



```
# 인덱스를 간단히 하기 위해 처음 엘리먼트 0 추가
a=[0,11,14,2,7,6,3,9,5]
b=Heap(a)
b.makeHeap2()
print(b.data)
b.addElt(50)
print(b.data)
s=heapSort(a)
print(s)
```

```
[0, 14, 11, 9, 7, 6, 3, 2, 5]

[0, 50, 14, 9, 11, 6, 3, 2, 5, 7]

[50, 14, 11, 9, 7, 6, 5, 3, 2]

>>>
```



[실습프로그램] 방법1을 이용하여 makeHeap 구현

```
def makeHeap1(self):
    구 현

a=[0,11,14,2,7,6,3,9,5]
b=Heap(a)
b.makeHeap1()
print(b.data)
s=heapSort(a)
print(s)
```

