Data structure [A02] 김종규, PhD

Data structure [A02]

김종규, PhD

2017-03-13

Sorting concept

▶ 다음에 주어진 10 개의 수 중 가장 작은 수는?

```
x = [40694]
73593 ,
13612 ,
65541 ,
19386 ,
2347 ,
26723 ,
42533 ,
27999 ,
96272 1
```

▶ 네 번째로 작은 수는?

Sorting concept

[A02] 김종규, PhD

Data structure

▶ 다음에 주어진 10 개의 수 중 가장 작은 수는?

x = [2347, 13612]

19386 ,

26723 **,** 27999 **,**

40694 ,

42533 ,

73593 **,** 96272]

65541 ,

▶ 네 번째로 작은 수는?

 \longrightarrow 어떻게 쉽게 알 수 있을까? \longrightarrow 쭉 읽어보니까 점점

▶ Sorting 되어 있다면?

$$x = [1, 2, 3, 4]$$

→ 쉽게 확인 가능

Sort testing algorithm

```
def is_sorted(x)
  n = len(x)
  sorted = True
  for i in range(n-1):
    if x[i] > x[i+1]:
      sorted = False
  return sorted
```

Sorting idea

▶ Sorting 되어 있지 않은 것을 발견할 때 순서를 바꾸면?

```
def test_sort(x)
  n = len(x)
  for i in range(n-1):
    if x[i] > x[i+1]:
      (x[i+1],x[i]) = (x[i],x[i+1])
```

▶ 예를 들어 다음의 경우

2 1 3 4

1 2 3 4

→ 이걸로 충분할까?

Sorting idea

▶ 다음에 적용하면?

```
4 3 2 1
```

- 4 3 2 1
- 3 4 2 1
- 3 2 4 1
- 3 2 1 4
- → 여러번 반복해야 한다.
- → 가장 작은 값은? 반드시 한 칸 자리를 옮긴다
- → 가장 큰 값은? 반드시 가장 마지막으로 간다

Sorting algorithm

- ▶ 이 과정을 한 번 더 수행하면? → 가장 큰 값은 맨 뒤에,
 그 다음으로 큰 값은 바로 앞에 오게 된다.
- ▶ 이 과정을 n 번 반복한다면? → Sorting 완료

4 3 2 1

1: 3 2 1 4

2: 2 1 3 4

3: 1 2 3 4

4: 1 2 3 4

Sorting algorithm

```
def test_sort(x)

1    n = len(x)

2    for j in range(n):

3      for i in range(n-1):

4         if x[i] > x[i+1]:

5         (x[i+1],x[i])=(x[i],x[i+1])
```

→ Bubble sort

▶ 비교는 몇 번? —> n²

Insertion sort: concept





Insertion sort: example

Data structure [A02] 김종규, PhD

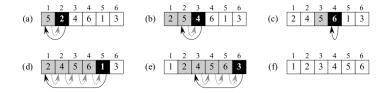


그림: Insertion sort

```
INSERTION-SORT (A)

1 for j=2 to A.length

2 key=A[j]

3 // Insert A[j] into the sorted sequence A[1...j-1].

4 i=j-1

5 while i>0 and A[i]>key

6 A[i+1]=A[i]

7 i=i-1

8 A[i+1]=key
```

그림: Insertion sort

```
void insertion_sort(int A[], int nelem)
  for (int j = 1; j < nelem; j++) {
    int key = A[i];
    int i = j - 1;
    while (i >= 0 \&\& A[i] > kev) {
      A[i + 1] = A[i];
      i = i - 1;
    A[i + 1] = kev;
```

Bubble sort: pseudocode

ALGORITHM 4 The Bubble Sort.

```
procedure bubblesort(a_1, \ldots, a_n): real numbers with n \geq 2) for i := 1 to n-1 for j := 1 to n-i if a_j > a_{j+1} then interchange a_j and a_{j+1} \{a_1, \ldots, a_n \text{ is in increasing order}\}
```

그림: Bubble sort

Comparing two algorithms

Data structure [A02] 김종규, PhD

- ▶ Bubble sort 와 Insertion sort 중 어떤 것이 더 좋을까?
- ► Best case: Insertion sort
- Worst case: ??

Sorting algorithm

```
def test_sort(x)

1    n = len(x)

2    for j in range(n):

3      for i in range(n-1):

4      if x[i] > x[i+1]:

5      (x[i+1],x[i])=(x[i],x[i+1])
```

→ Bubble sort

▶ 비교는 몇 번? —> n²

Cost model

- \triangleright c_1 : n = len(x)
- ▶ C_2 : for j in range(n):
- ▶ c_3 : for i in range(n-1):
- ▶ C_4 : if x[i] > x[i+1]:
- ► C_5 : (x[i+1], x[i]) = (x[i], x[i+1])
- ► Best: $c = c_1 + (n+1)c_2 + n^2c_3 + n(n-1)c_4 + n_0c_5$
- Worst:

$$c = c_1 + (n+1)c_2 + n^2c_3 + n(n-1)c_4 + n(n-1)c_5$$

Analysis of insertion sort: primitive cost model

```
INSERTION-SORT(A)
                                                       times
                                              cost
   for j = 2 to A. length
                                              c_1
                                                      n
                                              c_2 \qquad n-1
   kev = A[i]
     // Insert A[j] into the sorted
           sequence A[1 ... j - 1].
                                                      n-1
      i = j - 1
                                              c_4 \qquad n-1
      while i > 0 and A[i] > key
                                              c_5 \qquad \sum_{i=2}^n t_i
                                              c_6 \qquad \sum_{i=2}^{n} (t_i - 1)
           A[i+1] = A[i]
6
      i = i - 1
                                              c_7 \qquad \sum_{i=2}^{n} (t_i - 1)
      A[i+1] = kev
                                                      n-1
                                              Cx
```

그림: Insertion sort

Analysis of insertion sort: mathematical model

$$T(n) = c_1 n + c_2 (n-1) + c_4 (n-1) + c_5 \sum_{j=2}^{n} t_j + c_6 \sum_{j=2}^{n} (t_j - 1) + c_7 \sum_{j=2}^{n} (t_j - 1) + c_8 (n-1).$$

그림: Insertion sort; cost

Analysis of insertion sort: example (best case)

$$T(n) = c_1 n + c_2 (n-1) + c_4 (n-1) + c_5 (n-1) + c_8 (n-1)$$

= $(c_1 + c_2 + c_4 + c_5 + c_8) n - (c_2 + c_4 + c_5 + c_8)$.

그림: Insertion sort; best cost

- **▶** 6 5 4 3 2 1
 - ▶ i = 2 → while 문은 1 회
 - ▶ j = 3 → whlie 문은 2 회
 - ▶ j = 4 → whlie 문은 3 회
 - ▶ j = 5 → whlie 문은 4 회
 - ▶ j = 6 → whlie 문은 5 회

$$\longrightarrow t_j = j-1$$

Insertion sort - Worst case

$$T(n) = c_1 n + c_2 (n-1) + c_4 (n-1) + c_5 \left(\frac{n(n+1)}{2} - 1\right)$$

$$+ c_6 \left(\frac{n(n-1)}{2}\right) + c_7 \left(\frac{n(n-1)}{2}\right) + c_8 (n-1)$$

$$= \left(\frac{c_5}{2} + \frac{c_6}{2} + \frac{c_7}{2}\right) n^2 + \left(c_1 + c_2 + c_4 + \frac{c_5}{2} - \frac{c_6}{2} - \frac{c_7}{2} + c_8\right) n$$

$$- \left(c_2 + c_4 + c_5 + c_8\right).$$

그림: Insertion sort – Worst case

- We introduced the concept of sorting
- We introduced two different sorting algorithms
- We analyzed the cost of sorting algorithms
- But it's hard to choose when the worst case is considered
- We will learn more about analysis