

알고리즘 HW#1 보고서

글로벌미디어학부 20182682 김아연

#1-1.

```
#include <iostream>
using namespace std;
void swap(int &i, int &j){
    int tmp=0;
    tmp=i;
    i=j;
    j=tmp;
}
void selection_sort (int arr[], int len)
{
    for(int i=0; i<len-1; i++){
        int min=arr[i];
        int location=i;
        for(int j=i+1; j<len; j++){
            if(min>arr[j]){
                min=arr[j];
                location=j;
                swap(arr[i], arr[location]);
            }
        }
        for(int k=0; k<len; k++){
            cout<<arr[k]<<" ";
        }
        cout<<endl;
    }
}
void bubble_sort (int arr[], int len)
{
    for(int i=0; i<len-1; i++){
        for(int j=0; j<len-(i+1); j++){
            if(arr[j]>arr[j+1]){
                swap(arr[j], arr[j+1]);
            }
        }
        for(int k=0; k<len; k++){
            cout<<arr[k]<<" ";
        }
        cout<<endl;
    }
}
```

```
int main(void)
{
    int arr[8] = {4,7,1,3,2,8,6,5};
    int arr2[8] = {4,7,1,3,2,8,6,5};
    int len = 8;
    cout<<"selection_sort"<<endl;
    selection_sort (arr, len);
    cout<<"bubble_sort"<<endl;
    bubble_sort (arr2, len);
}
```

결과

```
selection_sort
1 7 4 3 2 8 6 5
1 2 7 4 3 8 6 5
1 2 3 7 4 8 6 5
1 2 3 4 7 8 6 5
1 2 3 4 5 8 7 6
1 2 3 4 5 6 8 7
1 2 3 4 5 6 7 8
bubble_sort
4 1 3 2 7 6 5 8
1 3 2 4 6 5 7 8
1 2 3 4 5 6 7 8
1 2 3 4 5 6 7 8
1 2 3 4 5 6 7 8
1 2 3 4 5 6 7 8
1 2 3 4 5 6 7 8
```

#1-2.

a. correctness of selection sort

* n=배열의 길이

- loop invariant : i번째 루프 이후에

- ✓ $arr[0] < arr[1] < \dots < arr[i-1]$
- ✓ $x > i-1$ 이라면, $arr[x] > arr[i-1]$

- inductive hypothesis : loop invariant가 i번째 루프에 성립한다면 i+1번째 루프에도 성립된다.

- base : i=0 인 경우 아무 루프도 돌지 않으므로 null condition. = TRUE

- inductive step : i번째 루프가 끝났을 때 invariant가 성립한다면 i+1번째 루프가 끝났을 때도 성립한다.

- ✓ i번째 루프가 끝난 후에는 남아있는 $\text{arr}[i] \sim \text{arr}[n-1]$ 중 최솟값을 $\text{arr}[i]$ 로 옮긴다. 이 때 최솟값으로 바뀐 $\text{arr}[i]$ 는 $\text{arr}[x]$ 안에 있던 값이므로 $\text{arr}[0] \sim \text{arr}[i-1]$ 보다 클 수 밖에 없고, 최솟값을 옮긴 것이므로 남은 $\text{arr}[i+1] \sim \text{arr}[n-1]$ 값은 모두 $\text{arr}[i]$ 보다 크다. = TRUE

-conclusion : 모든 루프가 종료가 됐을 때 $\text{arr}[0] < \text{arr}[1] < \dots < \text{arr}[n-1]$ 가 되므로 loop invariant 두 조건 모두 만족시킨다. = TRUE

Inductive hypothesis가 증명 되었으므로 selection sort 알고리즘은 옳다.

b. correctness of bubble sort

- loop invariant : i번째 루프 이후에

- ✓ $\text{arr}[n-i] < \text{arr}[n-i+1] < \dots < \text{arr}[n-1]$
- ✓ $x > i-1$ 이라면, $\text{arr}[n-x] < \text{arr}[n-i]$

- inductive hypothesis : loop invariant가 i번째 루프에 성립한다면 i+1번째 루프에도 성립된다.

- base : $i=0$ 인 경우 아무 루프도 돌지 않으므로 null condition. = TRUE

- inductive step : i번째 루프가 끝났을 때 invariant가 성립한다면 i+1번째 루프가 끝났을 때도 성립한다.

- ✓ i번째 루프가 끝난 후에는 남아있는 $\text{arr}[0] \sim \text{arr}[n-i-1]$ 중 최댓값을 $\text{arr}[n-i-1]$ 로 옮긴다. 이 때 최댓값으로 바뀐 $\text{arr}[n-i-1]$ 은 $\text{arr}[n-x]$ 안에 있던 값이므로 $\text{arr}[n-i] \sim \text{arr}[n-1]$ 보다 작을 수 밖에 없고, 최댓값을 옮긴 것이므로 남은 $\text{arr}[0] \sim \text{arr}[n-i-2]$ 값은 모두 $\text{arr}[n-i-1]$ 보다 작다. = TRUE

-conclusion : 모든 루프가 종료가 됐을 때 $\text{arr}[0] < \text{arr}[1] < \dots < \text{arr}[n-1]$ 가 되므로 loop invariant 두 조건 모두 만족시킨다. = TRUE

Inductive hypothesis가 증명 되었으므로 bubble sort 알고리즘은 옳다.

c. $T(\text{selection sort}) = O(n^2)$

먼저 $T(\text{selection sort})$ 의 worst case를 계산해보면,

```
for(int i=0; i<len-1; i++)           →n
{
    int min=arr[i];                  →n-1
```

int location=i;	→n-1
for(int j=i+1; j<len; j++)	→n(n+1)/2 - 1 ($\sum_{i=2}^n k$)
{	
if(min>arr[j])	→n(n-1)/2 ($\sum_{i=1}^{n-1} k$)
{	
min=arr[j];	→n(n-1)/2 ($\sum_{i=1}^{n-1} k$)
location=j;	→n(n-1)/2 ($\sum_{i=1}^{n-1} k$)
swap(arr[i], arr[location]);	→3n(n-1)/2 ($\sum_{i=1}^{n-1} k$)
}	
}	

이를 다 더하면 $\frac{7}{2}n^2 + \frac{1}{2}n - 3$ 이 된다.

$T(\frac{7}{2}n^2 + \frac{1}{2}n - 3) = O(n^2)$ 을 증명하면

$\frac{7}{2}n^2 + \frac{1}{2}n - 3 \leq C \cdot n^2$ 이고, $n_0=1$, $C=5$ 라 할 때 모든 $n \geq n_0$ 이 성립하므로 $T(\text{selection sort})$ 는 $O(n^2)$ 이다.

d. $T(\text{bubble sort}) = O(n^2)$

먼저 $T(\text{bubble sort})$ 의 worst case를 계산해보면,

for(int i=0; i<len-1; i++)	→n
{	
for(int j=0; j<len-(i+1); j++)	→n(n+1)/2 - 1 ($\sum_{i=2}^n k$)
{	
if(arr[j]>arr[j+1]){	→n(n-1)/2 ($\sum_{i=1}^{n-1} k$)
swap(arr[j], arr[j+1]);	→3n(n-1)/2 ($\sum_{i=1}^{n-1} k$)
}	
}	

이를 다 더하면 $\frac{5}{2}n^2 - \frac{1}{2}n - 1$ 이 된다.

$T(\frac{5}{2}n^2 - \frac{1}{2}n - 1) = O(n^2)$ 을 증명하면

$\frac{5}{2}n^2 - \frac{1}{2}n - 1 \leq C \cdot n^2$ 이고, $n_0=1$, $C=3$ 라 할 때 모든 $n \geq n_0$ 이 성립하므로 $T(\text{bubble sort})$ 는 $O(n^2)$ 이다.