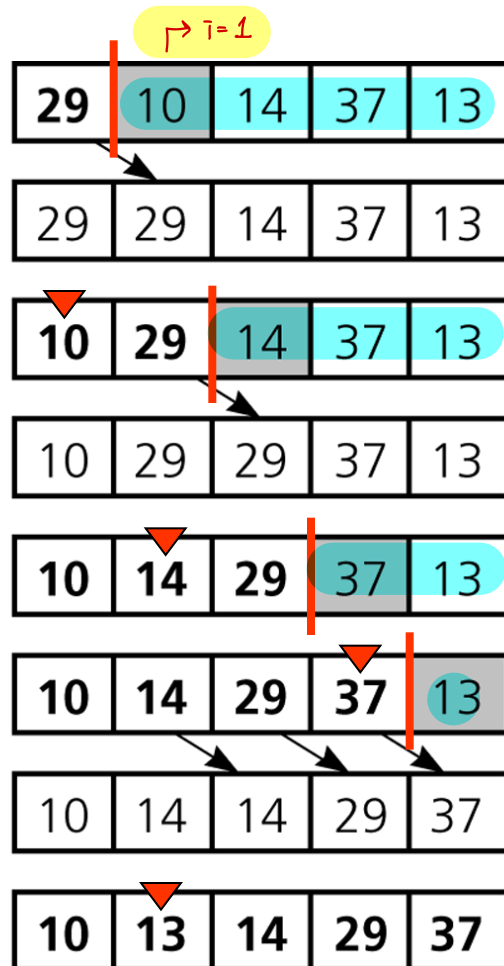


Insertion Sort(삽입 정렬)

Insertion Sort

Initial array:



Sorted array:

Copy 10

Shift 29 → 29를 뒤로 미룬다.

Insert 10; copy 14

↳ 원래 29의 자리에 10을 넣는다.

Shift 29 → 29를 뒤로 미룬다.

Insert 14; copy 37, insert 37 on top of itself

Copy 13

Shift 37, 29, 14

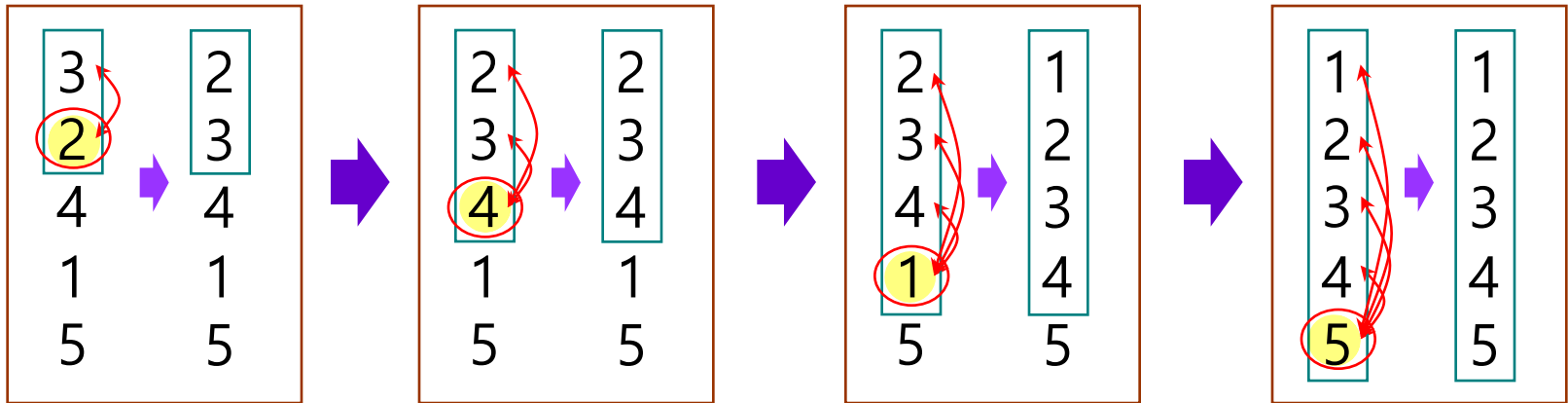
Insert 13

for (int i = 1; i < n; i++)

a[i]의
- 위치 찾기
- 뒤로 한 칸씩

Insertion Sort

$i=0$ 인 3은 이미 정렬되어 있음.
 $i=1$ 인 2부터 시작



$a[i]$ 의 위치 구하기.

→ $a[i]$ 보다 큰 수 중, 첫 번째 수의 자리에

$a[i]$ 를 insertion 하고 나머지 수를 뒤로 한 칸씩 미움.

$a[3] = 1$ 보다 큰 수 (2, 3, 4)

중에서 가장 작은 수(2)의 자리에

$a[3]$ 이 들어야 함.

insertionSort(int* A, n) ▷ 배열 A을 정렬한다

{

 int i;

for (i = 1 ; i < n ; i++)

 A[0]...A[i-1]의 적당한 자리에 A[i]를 삽입한다;

}

insertionSort(int* A, n) ▷ 배열 A을 정렬한다

{

int i;

for (i = 1 ; i < n ; i++)

A[0]...A[i-1]의 적당한 자리에 A[i]를 삽입한다;

↓
A[i]보다 큰 수 중
첫번째 수가 있는 자리

A[i]가 들어갈 적당한 자리부터...

(j = 0 ; j < i ; j++) → 처음부터 자기 바로 앞 정렬되어 있는 배열까지
if (A[j] > A[i]) break; → 자기보다 큰 수를 만나자마자 break.

// loop가 끝나면 A[j] 위치에 A[i]가

A[i]가 들어갈 적당한 자리부터...

```
for (j = 0; j < i; j++)  
    if ( A[j] > A[i] ) break;
```

// loop가 끝나면 A[j] 위치에 A[i]가 들어가야 함을 알 수 있음

0 1 2 3 4 5
1 2 4 5 3 7

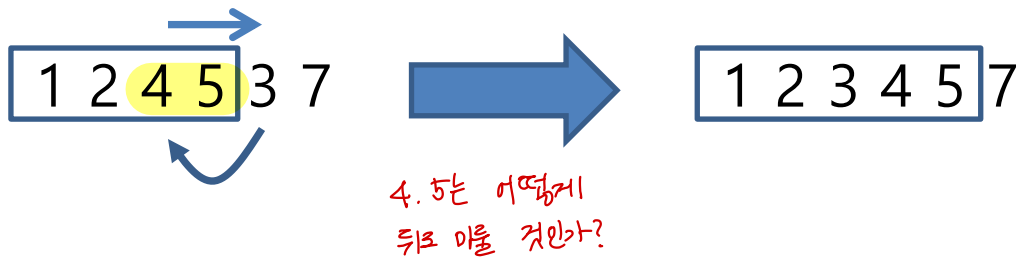
i=4, A[i] = 3; 인 상황 → outer loop의 i=4, A[4]=3

```
for(j=0 ; j < 4 ; j++ ) // 비교를 최대 A[3]까지 함.  
    if ( A[j] > A[4] ) break;
```

이 부분을 수행하면

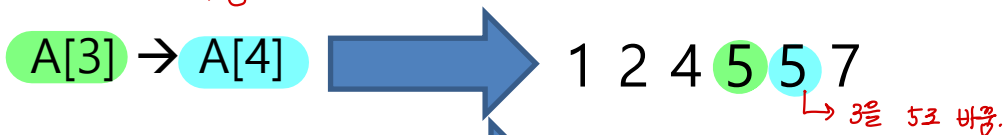
j ← 2 이고 A[4]는 A[2]에 들어가야 한다는 뜻
A[2], A[3]은 뒤로 이동하고

.

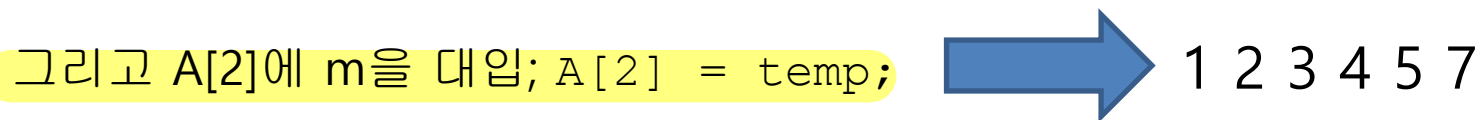


$i=4, A[i] = 3;$ 인 상황., $j = 2$

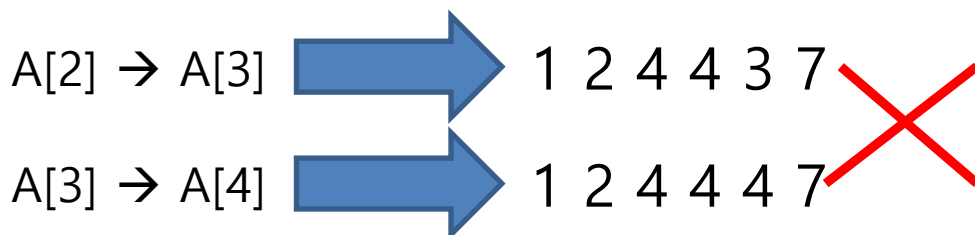
먼저 $A[4]$ 를 적당한 변수 temp에 저장; $temp = A[i];$

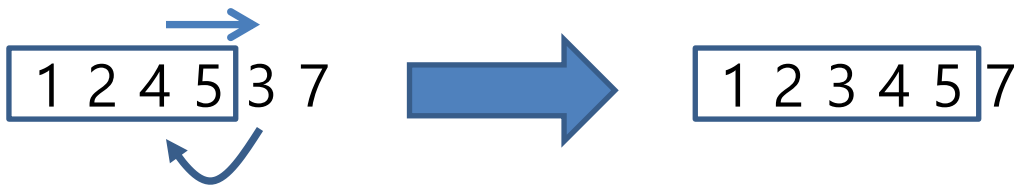


의 순서로 뒤로 밀어야 함.



만약 순서를 이상하게 하면 이상한 일이 발생.





→ 첫 번째로 만난 큰 수.
즉, 최종적으로 $A[j]$ 가 들어갈 위치

$i=4$, $A[i] = 3$; 인 상황., $j = 2$

먼저 $A[4]$ 를 적당한 변수 $temp$ 에 저장; $temp = A[i];$

$A[3] \rightarrow A[4]$ → 1 2 4 5 5 7

$A[2] \rightarrow A[3]$ → 1 2 4 4 5 7

//오른쪽으로 옮기기

$A[j] = temp;$

→ 최종적으로 들어갈 위치

insertionSort(int* A, n) ▷ 배열 A를 정렬한다

```
{  
    int i;  
    for (int i = 1 ; i < n ; i++)  
        A[0]...A[i-1]의 적당한 자리에 A[i]를 삽입한다;  
}
```

```
insertionSort(int* A, n) //배열 A를 정렬한다  
{
```

```
    int i;  
    int j, k, temp;
```

```
    for (i = 1 ; i < n ; i++)  
    {  
        for (j = 0; j < i; j++)  
            if (A[j] > A[i]) break;
```

↳ 최종적으로 A[i]가 들어갈 위치.

```
        temp = A[i];
```

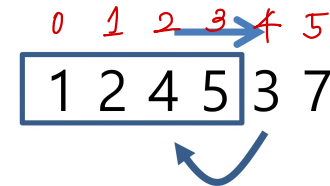
```
        for (k = i; k > j; k--)
```

```
            A[k] = A[k-1];
```

```
        A[j] = temp;
```

```
    }
```

```
}
```



for (int k=4; k > 2; k--)

A[k] = A[k-1]

→ A[4] = A[3]

A[3] = A[2]

최종 모양: 1 2 4 4 5

↑
여기에 temp 값을
삽입해야만 됨.

Inductive Verification of Insertion Sort

- 배열 $A[0]$ 만 놓고 보면
 - 정렬되어 있음
 - 배열 $A[0 \dots k]$ 까지 정렬되어 있다면
 - ② 행의 삽입에 의해 $A[0 \dots k+1]$ 까지 정렬된다
- ✓ 고등학교에서 배운 수학적 귀납법과 다를 바 없음