



2021 겨울 신촌 연합 알고리즘 캠프 정렬 & 이분탐색

초급 알고리즘
HI-ARC 김기선



정렬(Sorting)

원소들을 번호순이나 사전 순서와 같이 일정한 순서대로 열거하는 알고리즘

Ex. 4 2 3 1 -> 1 2 3 4

4 2 3 1 -> 4 3 2 1

얼마나 빠른 시간 내에 정렬하는지
메모리는 얼마나 써야 하는지가 중요한 요소



선택(Selection) 정렬

- 정렬되지 않은 리스트의 최솟값을 선택
- 그 최솟값을 리스트의 맨 앞의 값과 바꾼다.
- 최솟값이 저장된 index의 다음부터 위 과정을 반복한다.

시간복잡도 : 최선 $O(n^2)$ 평균 $O(n^2)$ 최악 $O(n^2)$

공간복잡도 : $O(1)$

선택 정렬



4	2	6	1	5	3
---	---	---	---	---	---

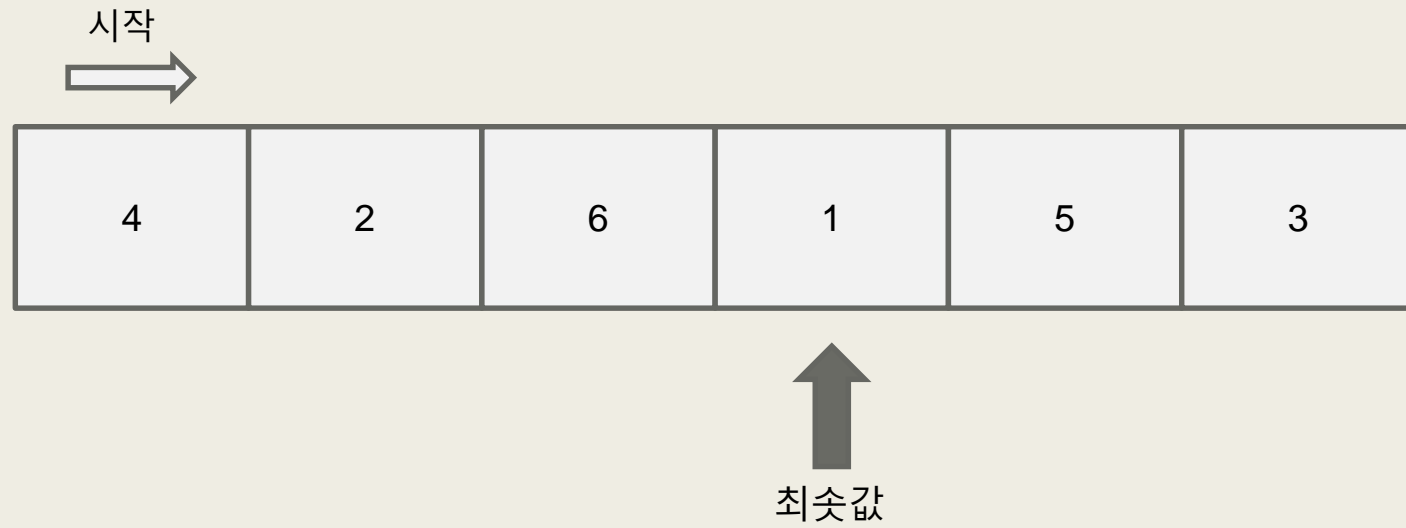
선택 정렬



시작
→

4	2	6	1	5	3
---	---	---	---	---	---

선택 정렬



선택 정렬



1	2	6	4	5	3
---	---	---	---	---	---

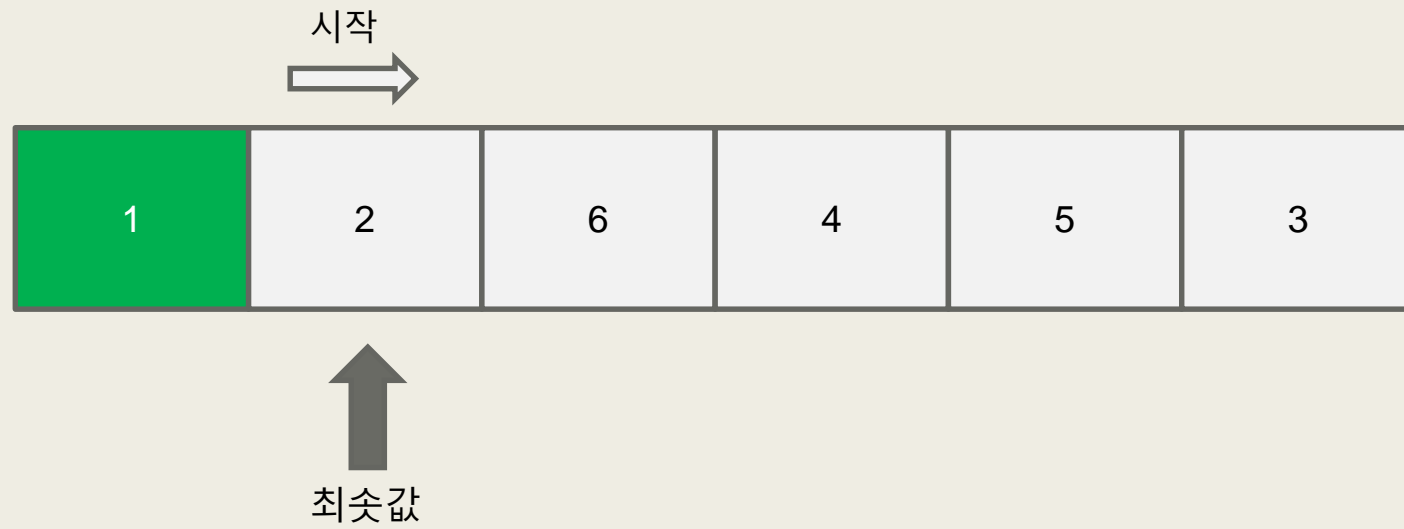
선택 정렬



시작



선택 정렬



선택 정렬



1	2	6	4	5	3
---	---	---	---	---	---

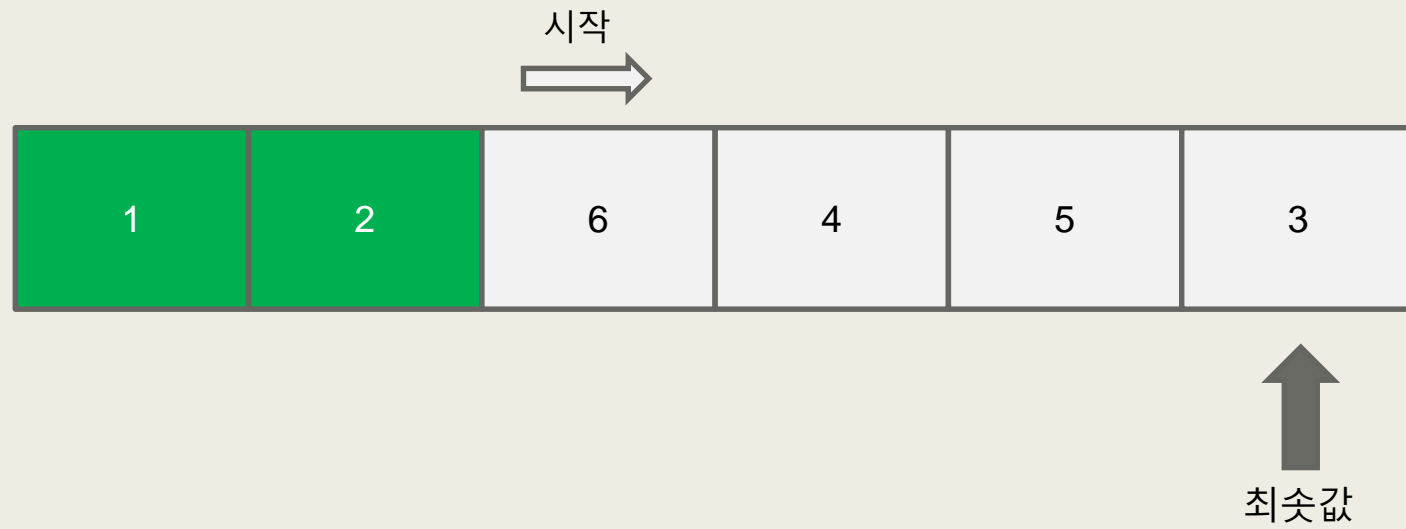
선택 정렬



시작



선택 정렬



선택 정렬



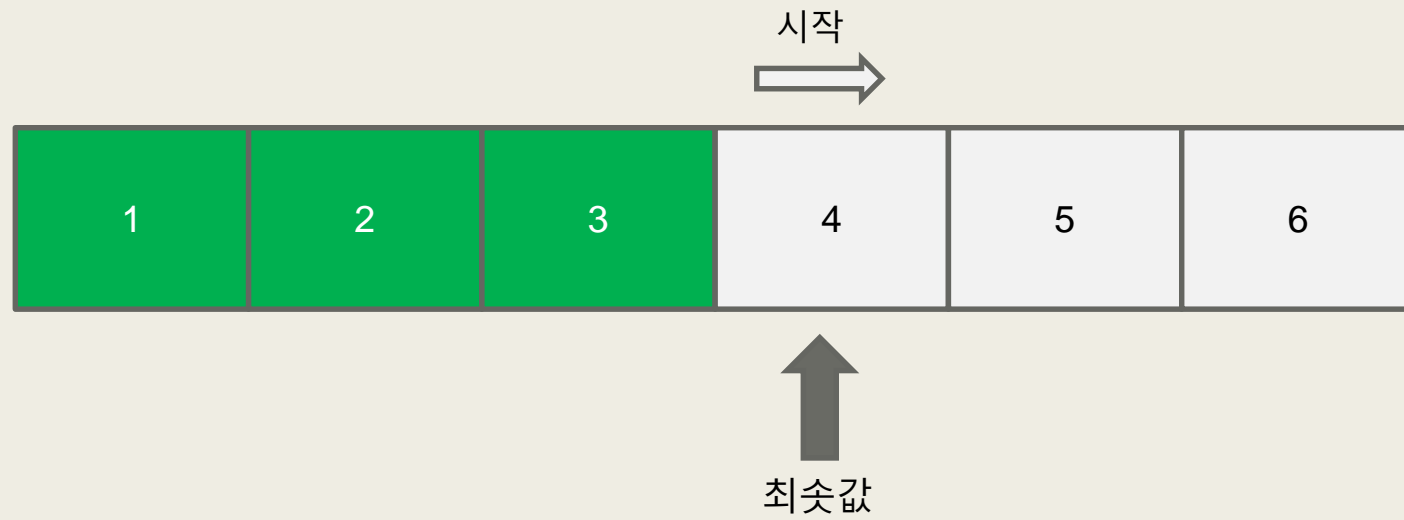
선택 정렬



시작
→



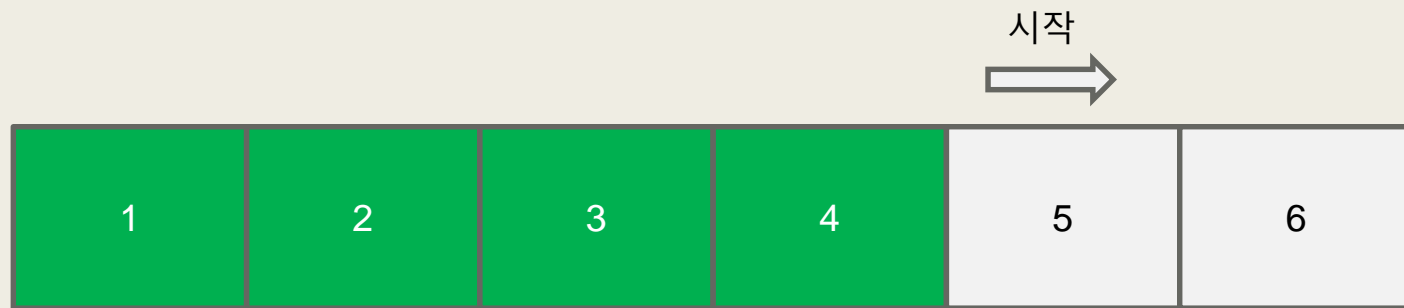
선택 정렬



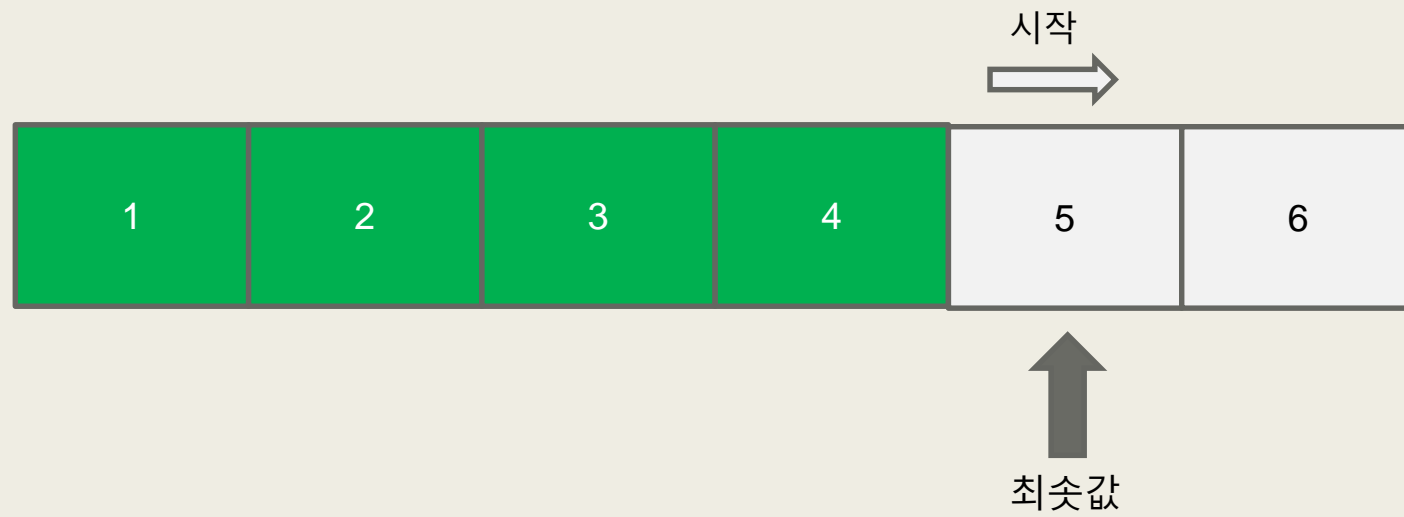
선택 정렬



선택 정렬



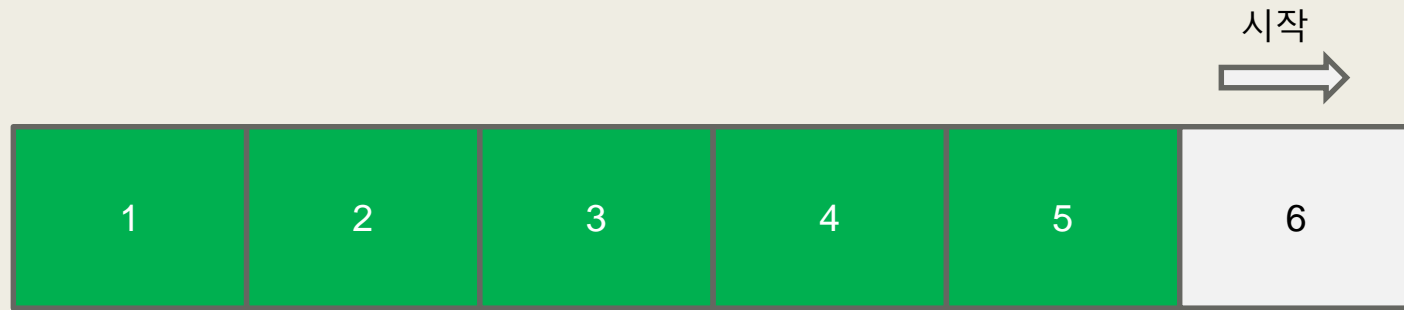
선택 정렬



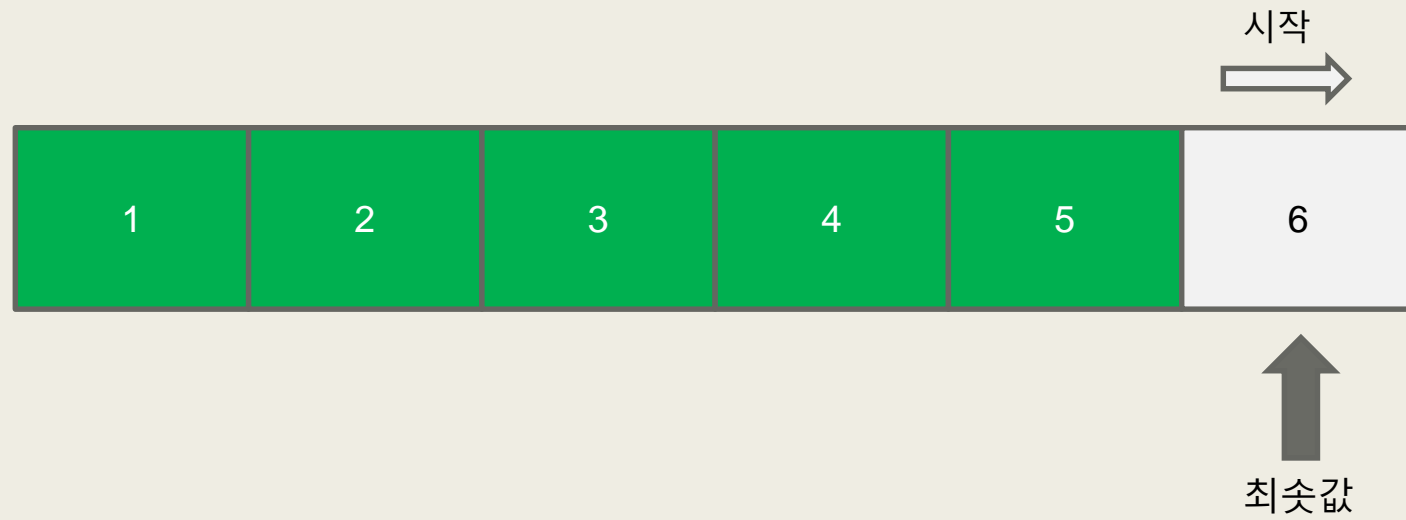
선택 정렬



선택 정렬



선택 정렬



선택 정렬





선택 정렬

```
1 void selection_sort(){
2     int temp, min_index;
3     for (int i = 1; i <= n; i++) {
4         min_index = i;
5         for (int j = i + 1; j <= n; j++) {
6             if (list[j] < list[min_index]) {
7                 min_index = j;
8             }
9         }
10        temp = list[i];
11        list[i] = list[min_index];
12        list[min_index] = temp;
13    }
14 }
```



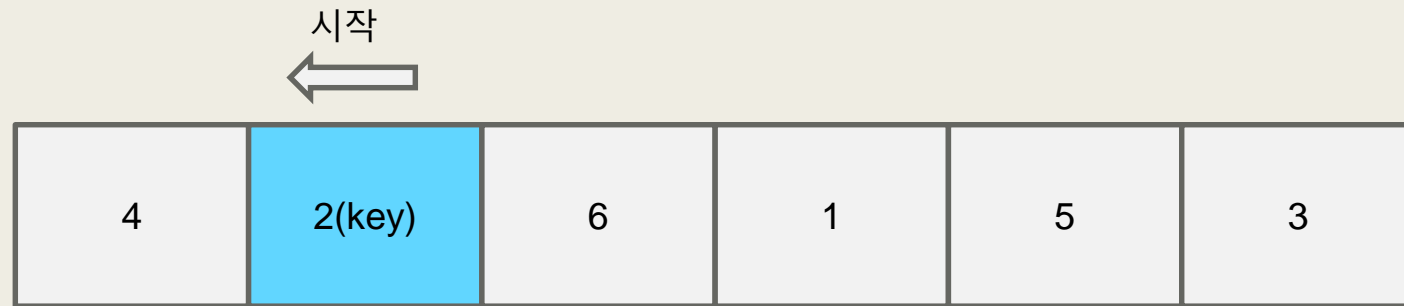
삽입(Insertion) 정렬

- 두번째 index부터 시작, key값을 index값으로 함
- key값과 정렬된 앞의 값들과 비교를 한 뒤에 적절한 위치에 삽입
- index+1 을 한 뒤 위 과정을 반복한다.

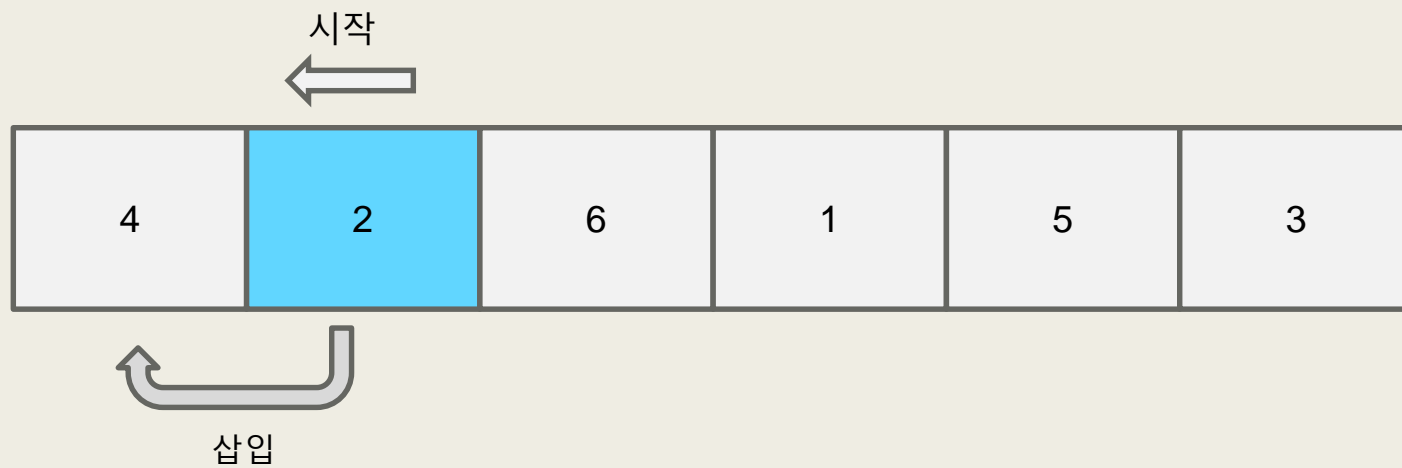
시간복잡도 : 최선 $O(n)$ 평균 $O(n^2)$ 최악 $O(n^2)$

공간복잡도 : $O(1)$

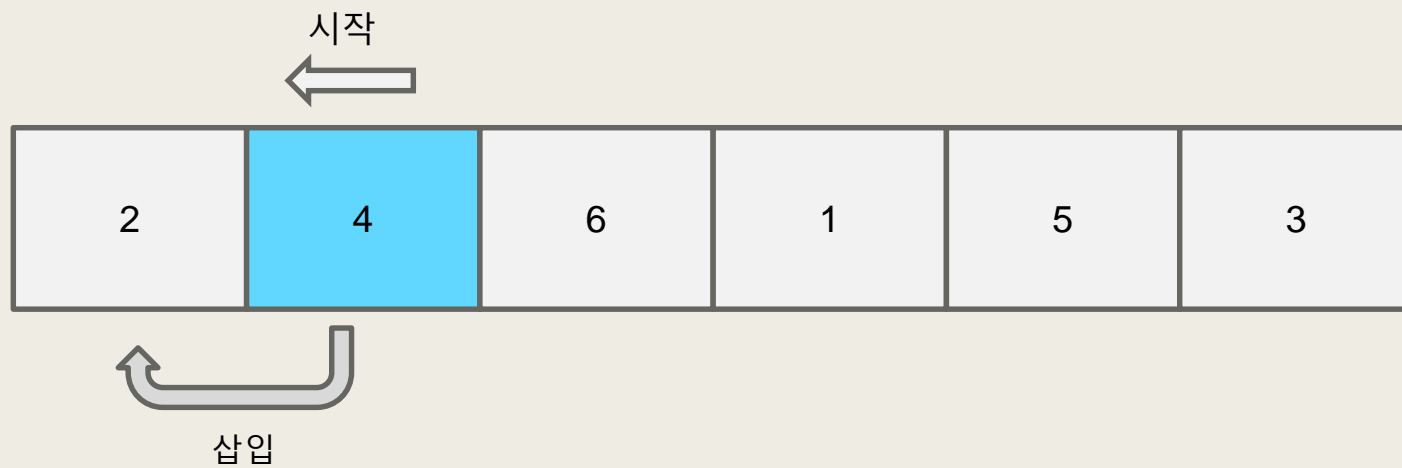
삽입 정렬



삽입 정렬



삽입 정렬



삽입 정렬



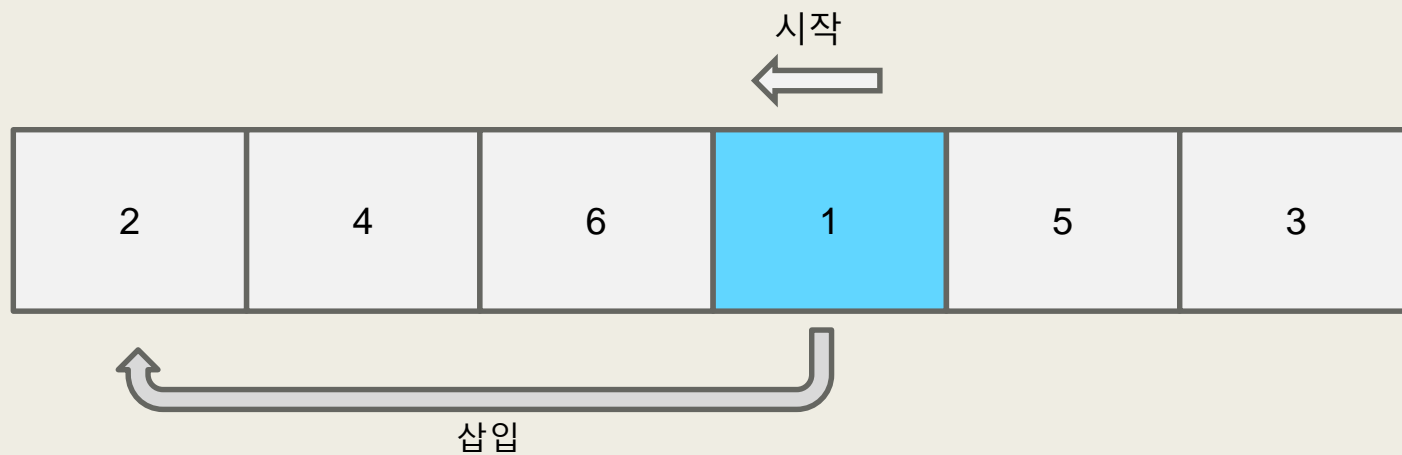
삽입 정렬



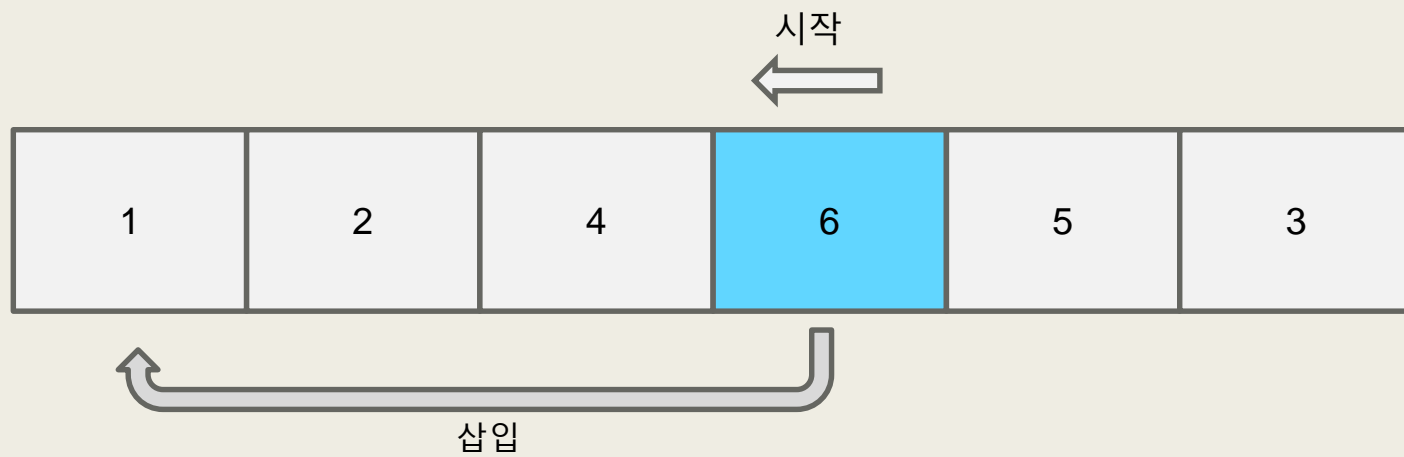
삽입 정렬



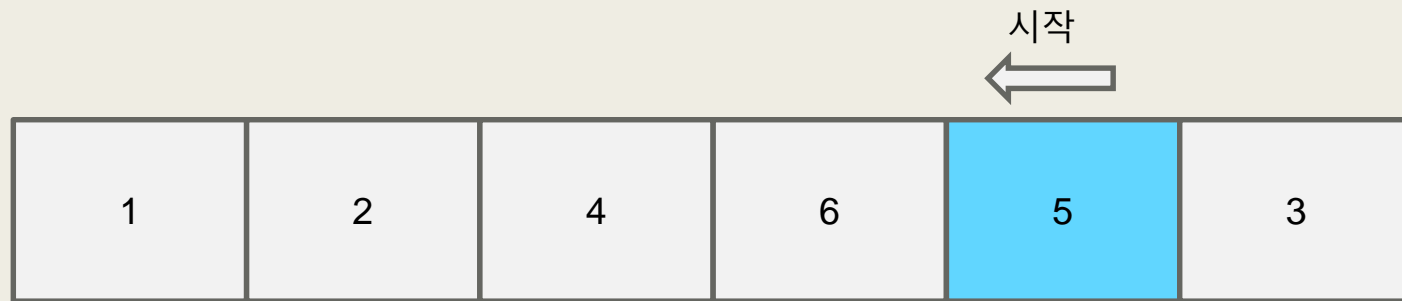
Key값



삽입 정렬



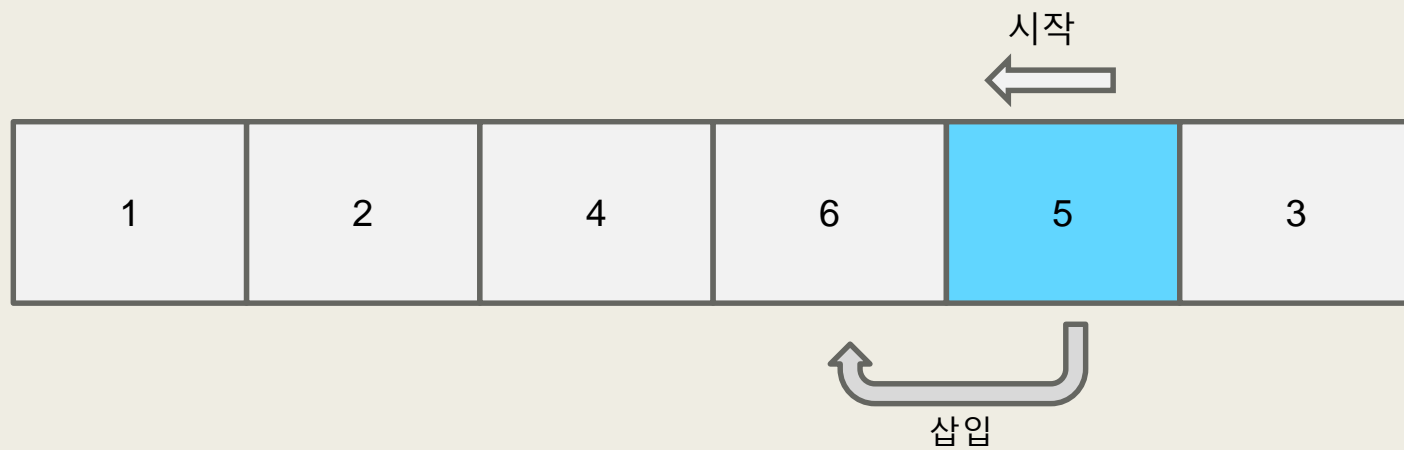
삽입 정렬



삽입 정렬



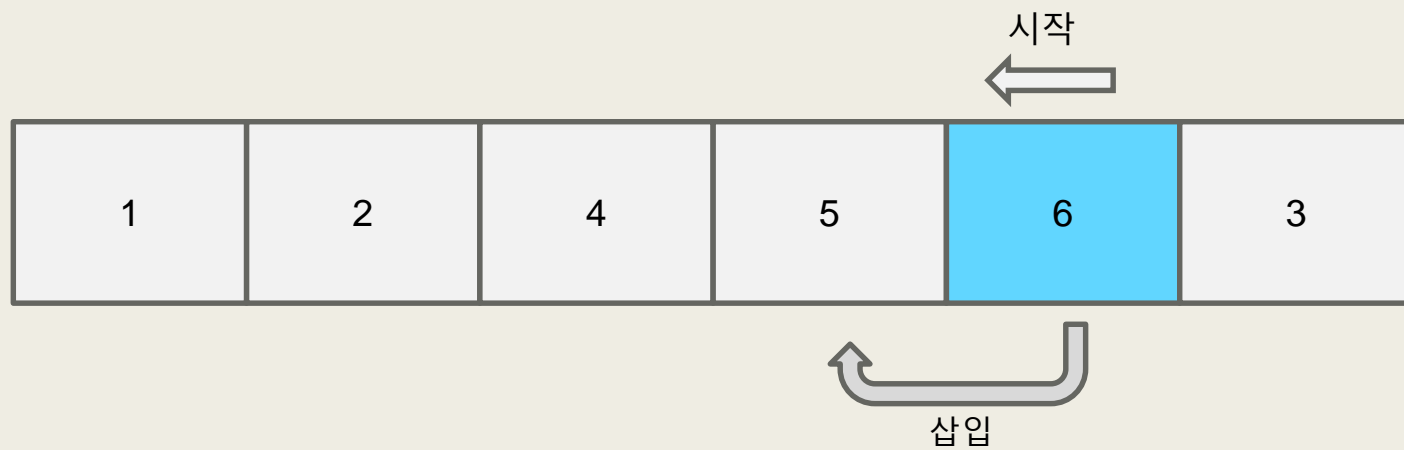
Key값



삽입 정렬



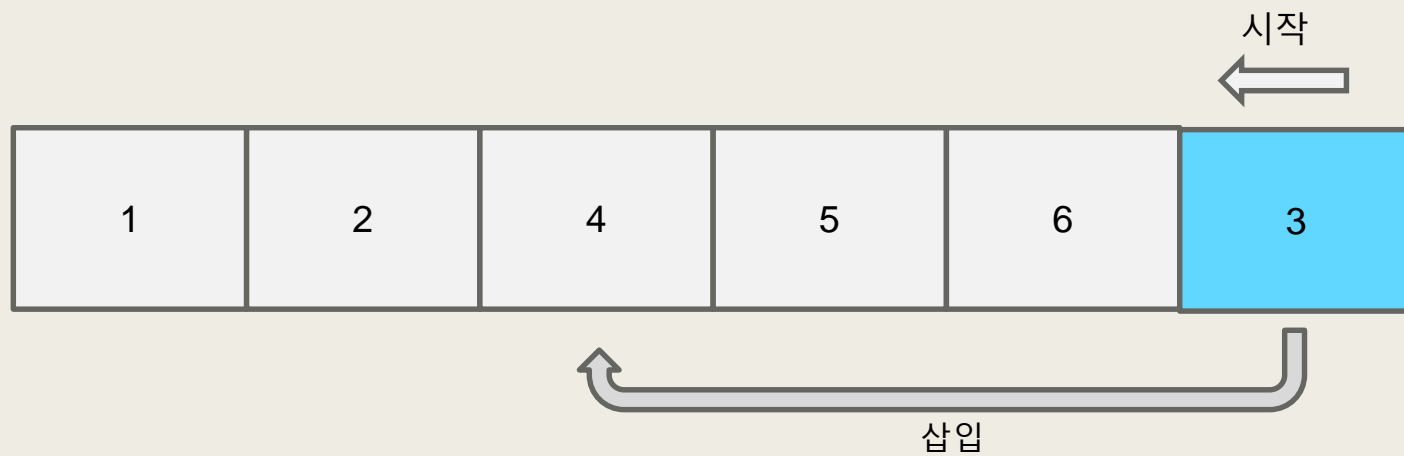
Key값



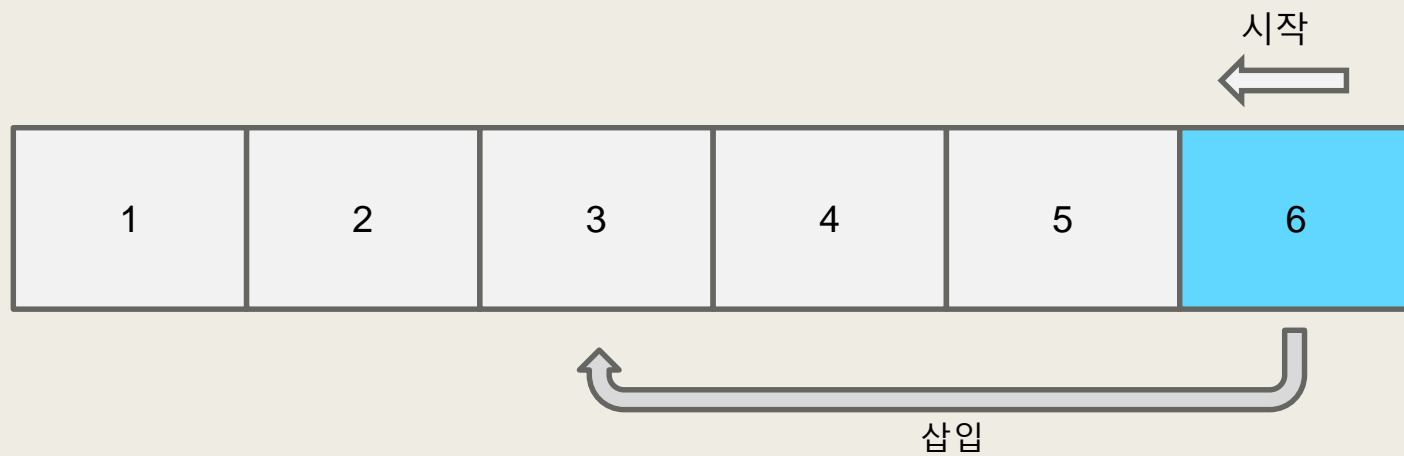
삽입 정렬



삽입 정렬



삽입 정렬



삽입 정렬





삽입 정렬

```
6 void insertion_sort(){
7     int i, j, key;
8     for(i=2; i<=n; i++){
9         key = list[i];
10        for(j=i-1; j>0 && list[j]>key; j--){
11            list[j+1] = list[j];
12        }
13        list[j+1] = key;
14    }
15 }
```



버블(Bubble) 정렬

- 어떤 index와 index+1을 비교해서 정렬한다.
- index를 리스트의 갯수-1 까지 진행시킨다.
- 마지막 index를 제외한 뒤 위 과정을 반복한다.

시간복잡도 : 최선 $O(n^2)$ 평균 $O(n^2)$ 최악 $O(n^2)$

공간복잡도 : $O(1)$

버블 정렬

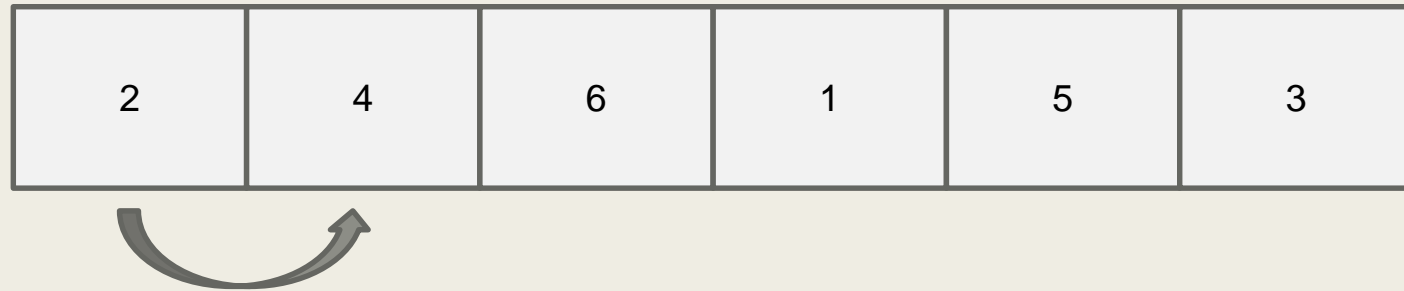


4	2	6	1	5	3
---	---	---	---	---	---

버블 정렬



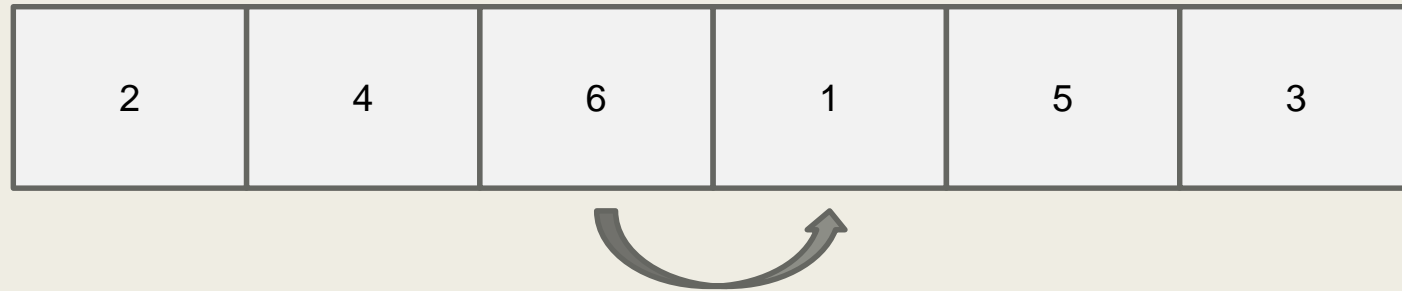
버블 정렬



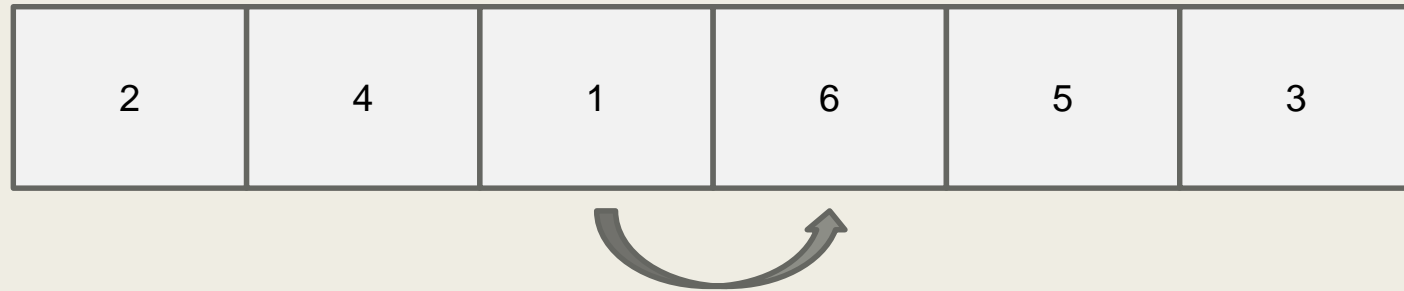
버블 정렬



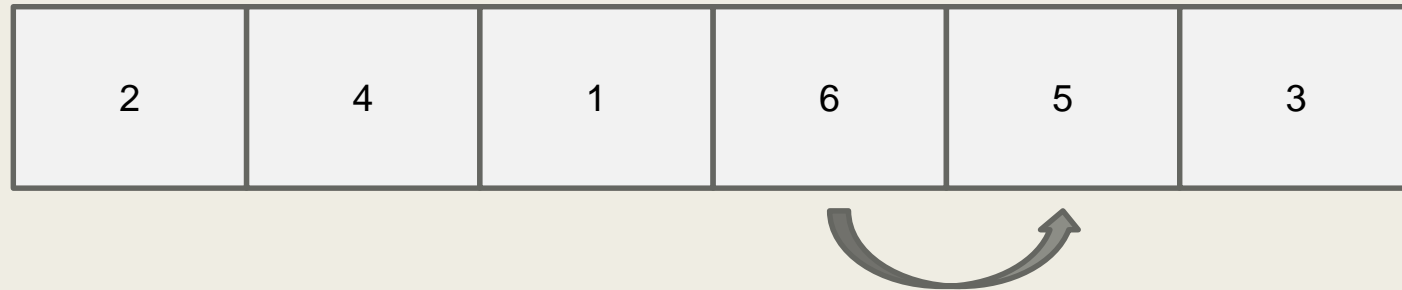
버블 정렬



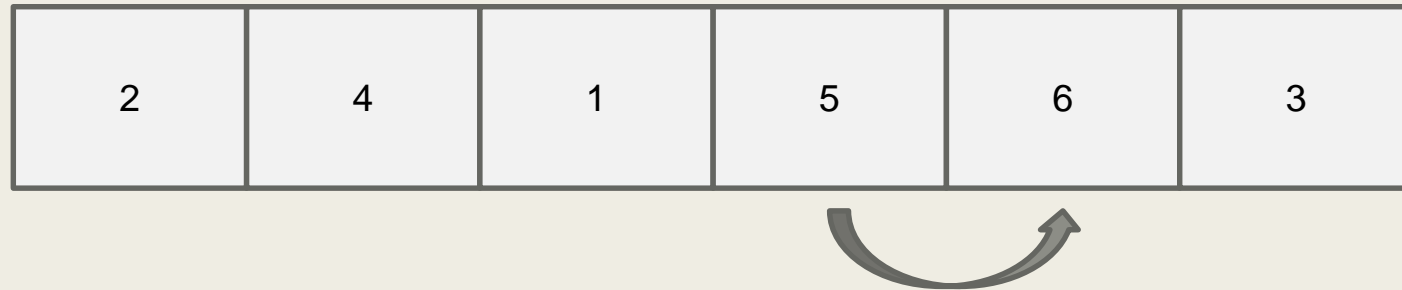
버블 정렬



버블 정렬



버블 정렬



버블 정렬



버블 정렬



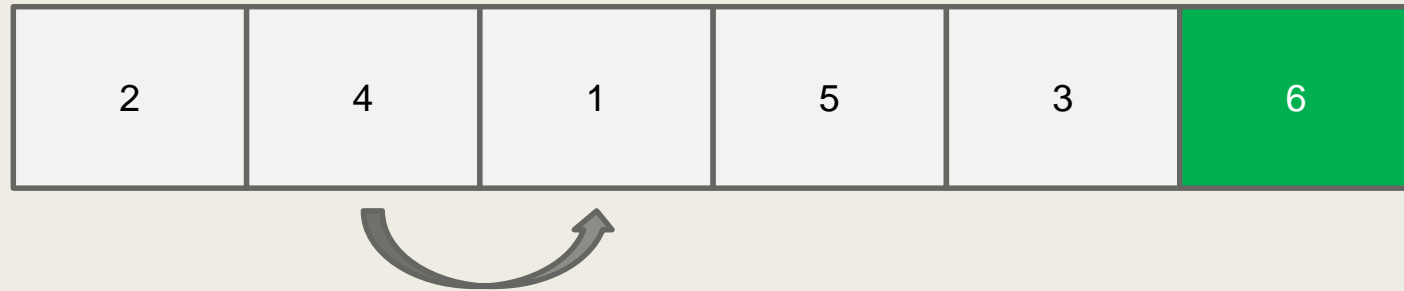
버블 정렬



버블 정렬



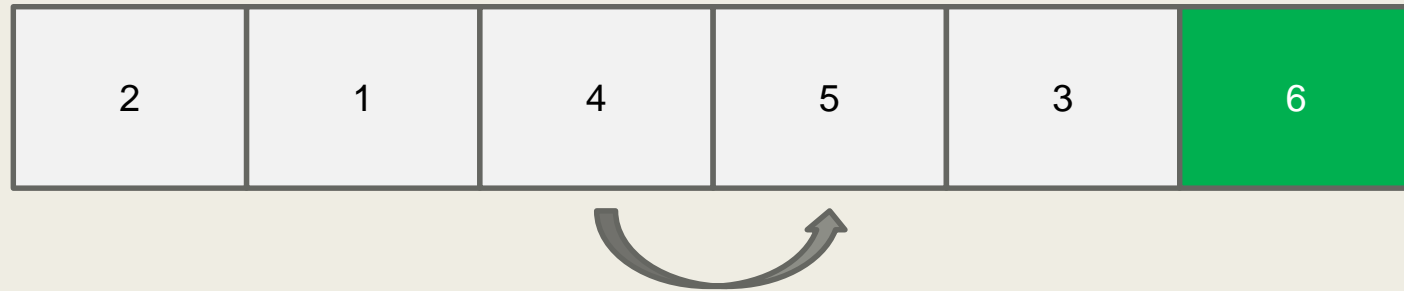
버블 정렬



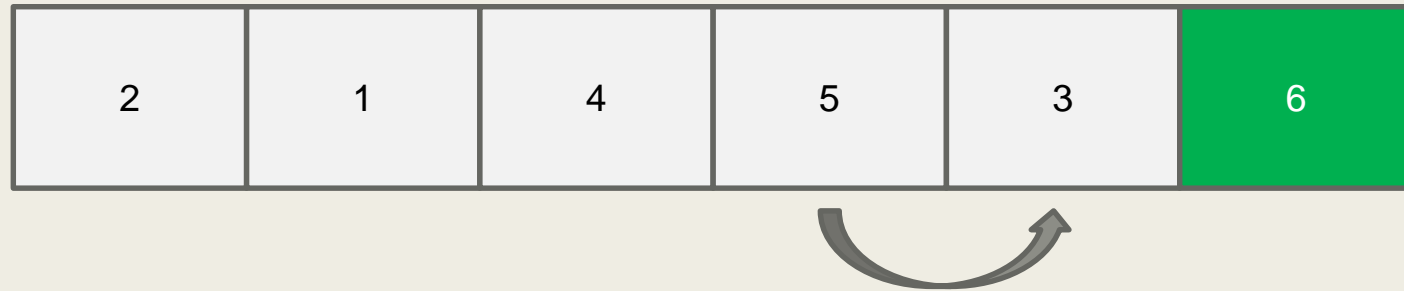
버블 정렬



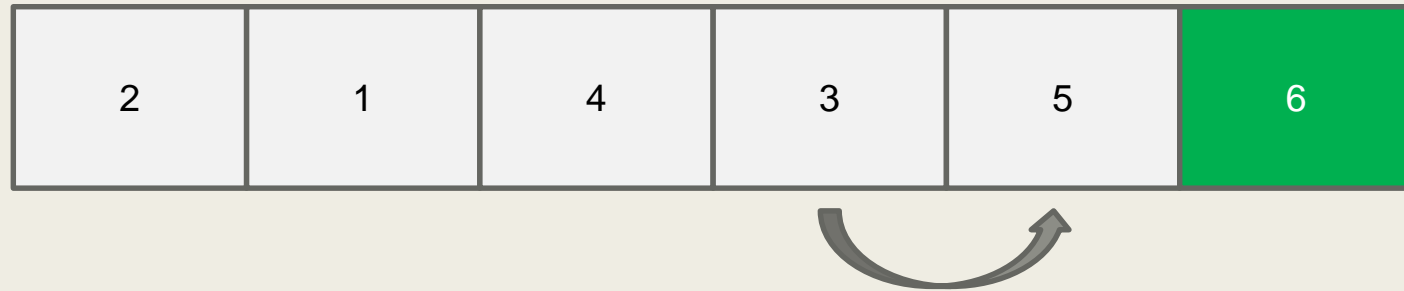
버블 정렬



버블 정렬



버블 정렬



버블 정렬



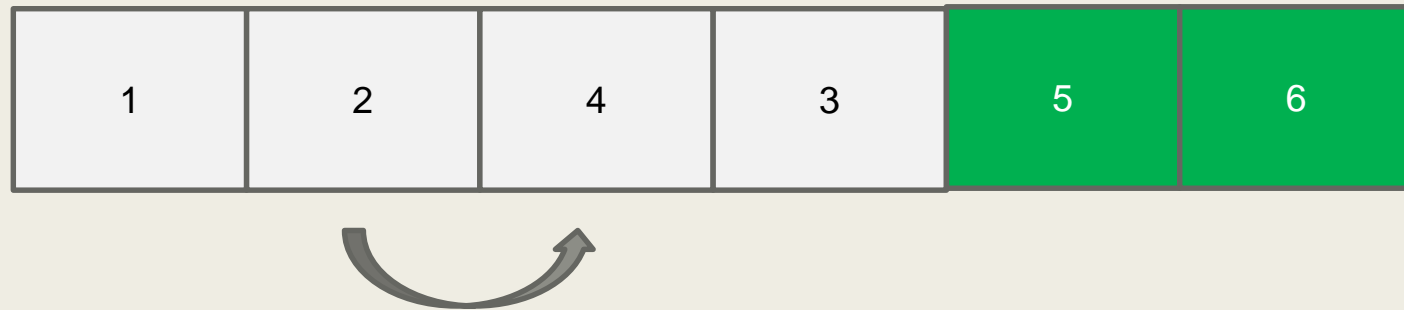
버블 정렬



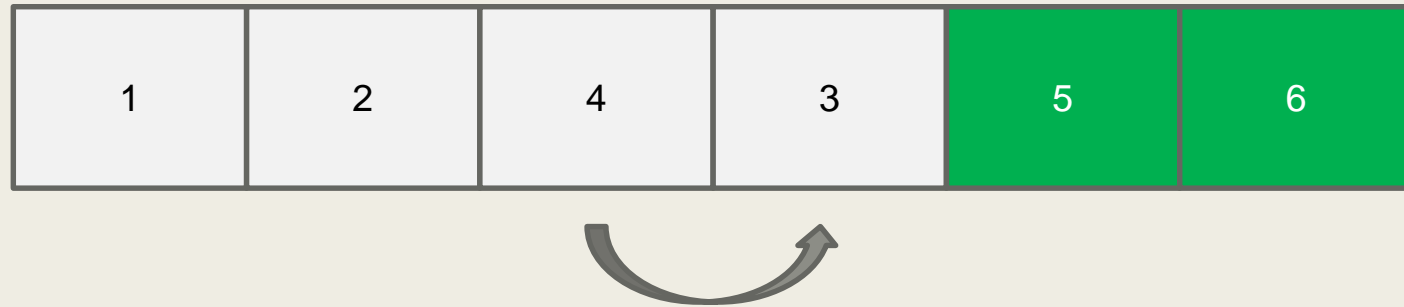
버블 정렬



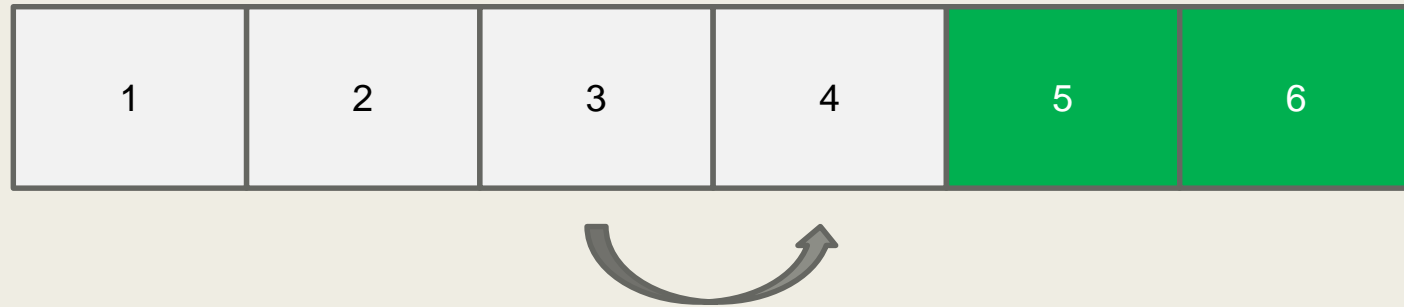
버블 정렬



버블 정렬



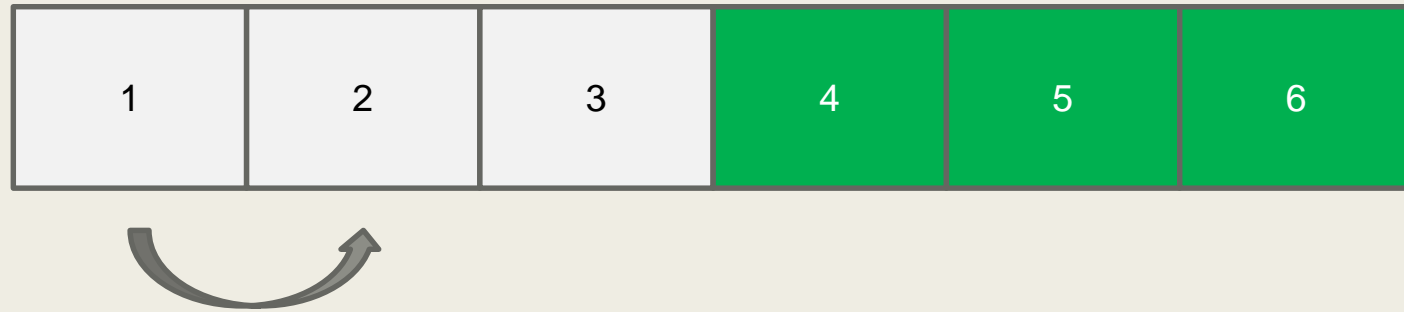
버블 정렬



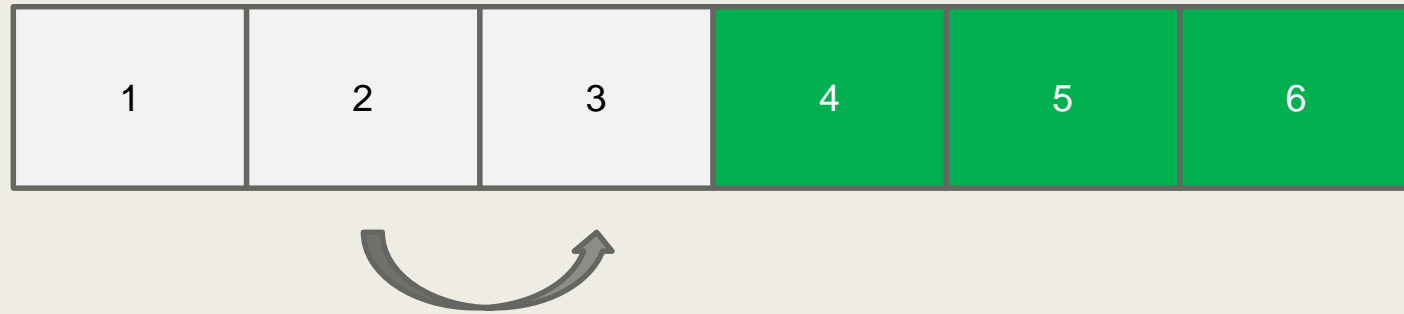
버블 정렬



버블 정렬



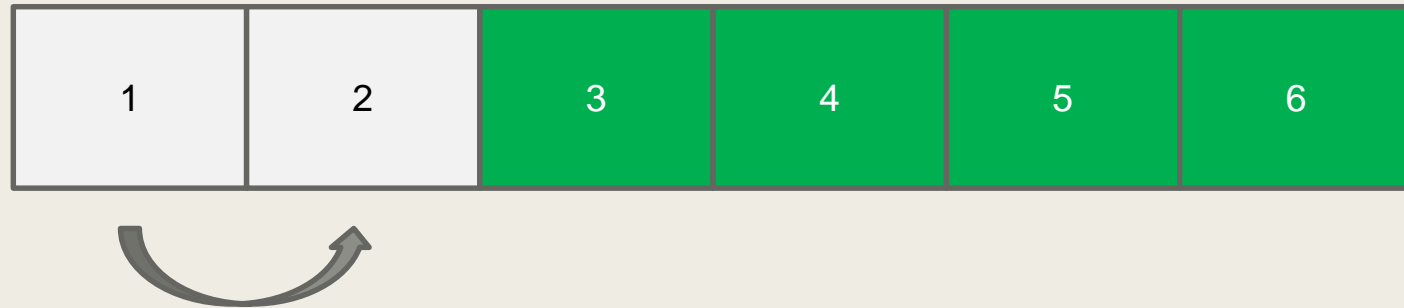
버블 정렬



버블 정렬



버블 정렬



버블 정렬





버블 정렬

```
1 void bubble_sort(){
2     int i, j, temp;
3     for(i=n; i>1; i--){
4         for(j=0; j<i; j++){
5             if(list[j]<list[j+1]){
6                 temp = list[j];
7                 list[j] = list[j+1];
8                 list[j+1] = temp;
9             }
10        }
11    }
12 }
```



퀵(Quick) 정렬

- 임의의 index를 pivot으로 잡는다.
- 피벗 좌측에는 피벗보다 작은 수, 우측에는 큰 수가 오게끔 배치한다.
- 피벗을 제외한 피벗의 좌측과 우측 두 개의 리스트에 대해서 위 과정을 재귀적으로 반복한다.

시간복잡도 : 최선 $O(n \log n)$ 평균 $O(n \log n)$ 최악 $O(n^2)$

공간복잡도 : $O(1)$

퀵 정렬



4	2	6	1	5	3
---	---	---	---	---	---

퀵 정렬



pivot

퀵 정렬



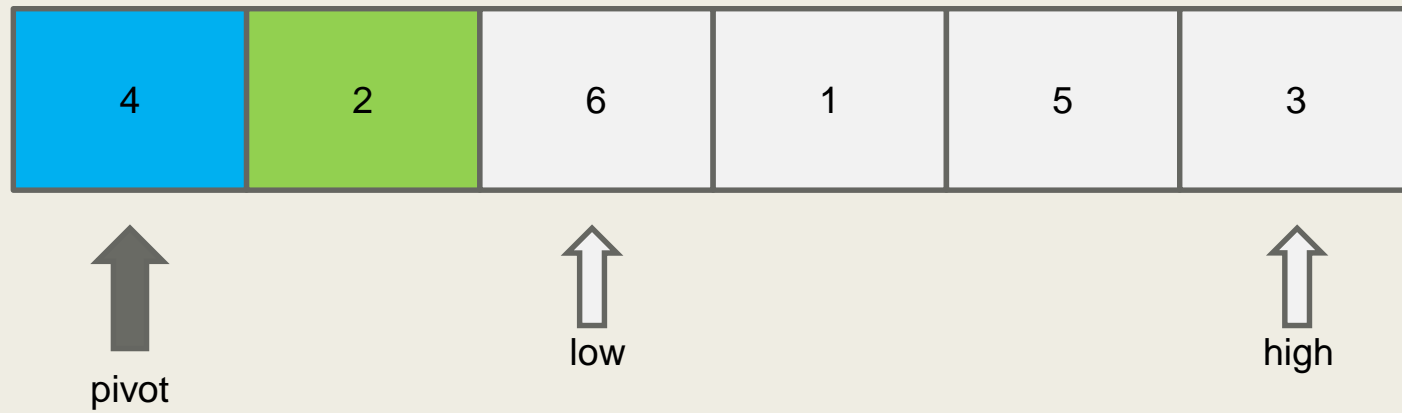
pivot

퀵 정렬



low는 pivot보다 큰 값까지 이동, high는 pivot보다 작은 값까지 이동

퀵 정렬



low의 값과 high의 값을 교환

퀵 정렬



퀵 정렬



퀵 정렬



high < low 가 되면 high값과 pivot 값을 바꾸고, 해당 리스트 종료

퀵 정렬



퀵 정렬



pivot의 좌측 리스트

1	2	3
---	---	---

pivot의 우측 리스트

5	6
---	---

리스트의 크기가 1이나 0이 될 때까지 반복

퀵 정렬



```
1 void quicksort(int low, int high) {
2     if (low >= high) return;
3     int pivot = low;
4     int i = low + 1, j = high, temp;
5     while (i <= j) {
6         while (i <= high && list[i] <= list[pivot]) {
7             i++;
8         }
9         while (j > low && list[j] >= list[pivot]) {
10            j--;
11        }
12        if (i > j) {
13            temp = list[j];
14            list[j] = list[pivot];
15            list[pivot] = temp;
16        }
17        else {
18            temp = list[i];
19            list[i] = list[j];
20            list[j] = temp;
21        }
22    }
23    quicksort(low, j - 1);
24    quicksort(j + 1, high)
25 }
26 }
```



합병(Merge) 정렬

- 정렬되지 않은 리스트의 크기가 1이 될 때까지 절반으로 잘라 나눈다.
- 인접한 두 개의 리스트를 정렬하면서 합친다. (각각 리스트는 정렬되어 있다.)
- 리스트가 모두 합쳐질 때까지 2-3 과정을 반복.

시간복잡도 : 최선 $O(n \log n)$ 평균 $O(n \log n)$ 최악 $O(n \log n)$

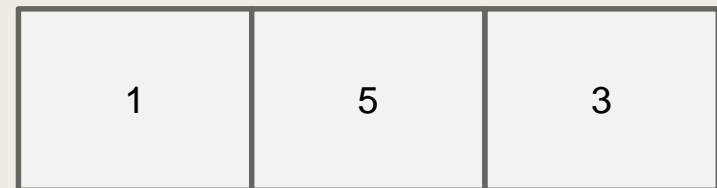
공간복잡도 : $O(n)$

합병 정렬

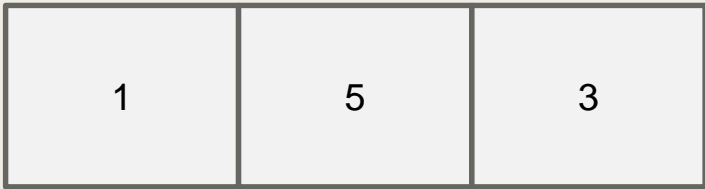
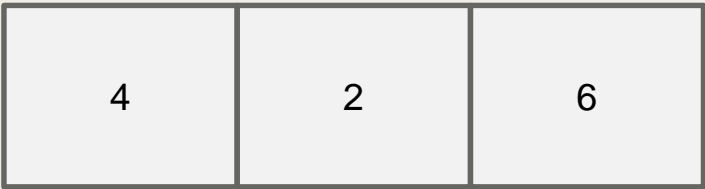


4	2	6	1	5	3
---	---	---	---	---	---

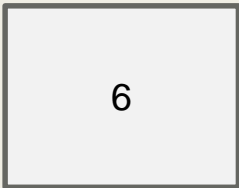
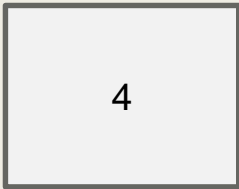
합병 정렬



합병 정렬



합병 정렬



합병 정렬



4

2

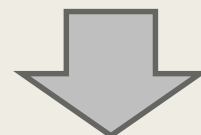
6

1

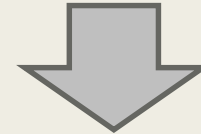
5

3

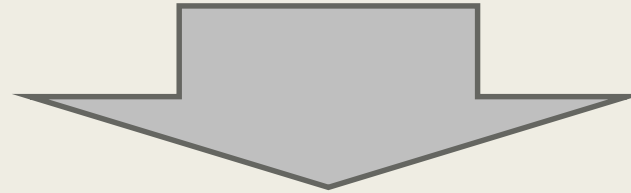
합병 정렬



합병 정렬



합병 정렬





합병 정렬

```
1 void merge(int low, int mid, int high) {
2     int l_idx = low;
3     int r_idx = mid;
4     int t_idx = low;
5     while (l_idx < mid && r_idx < high) {
6         if (arr[l_idx] < arr[r_idx]) tmp[t_idx++] = arr[l_idx++];
7         else tmp[t_idx++] = arr[r_idx++];
8     }
9
10    while (l_idx < mid) tmp[t_idx++] = arr[l_idx++];
11    while (r_idx < high) tmp[t_idx++] = arr[r_idx++];
12
13    for (int i = low; i < high; i++) arr[i] = tmp[i];
14 }
15
16 void merge_sort(int low, int high) {
17     if (low == high - 1) return;
18     int mid = (low + high) / 2;
19     merge_sort(low, mid);
20     merge_sort(mid, high);
21     merge(low, mid, high);
22 }
```



STL

sort 함수 algorithm 헤더

```
1 template <class RandomAccessIterator>
2 void sort (RandomAccessIterator first, RandomAccessIterator last);
```

기본형(오름차순)

```
1 template <class RandomAccessIterator, class Compare>
2 void sort (RandomAccessIterator first, RandomAccessIterator last, Compare
  comp);
```

직접 비교함수 작성

STL



sort 함수

```
1 struct student {  
2     int eyesight, score;  
3 };  
4  
5 bool compare(struct student a, struct student b) {  
6     if (a.eyesight != b.eyesight) return a.eyesight < b.eyesight;  
7     return a.score > b.score;  
8 }
```



이분(Binary) 탐색

정렬된 리스트에서 특정한 값의 위치를 찾아내는 알고리즘

Ex) 소주병뚜껑 게임

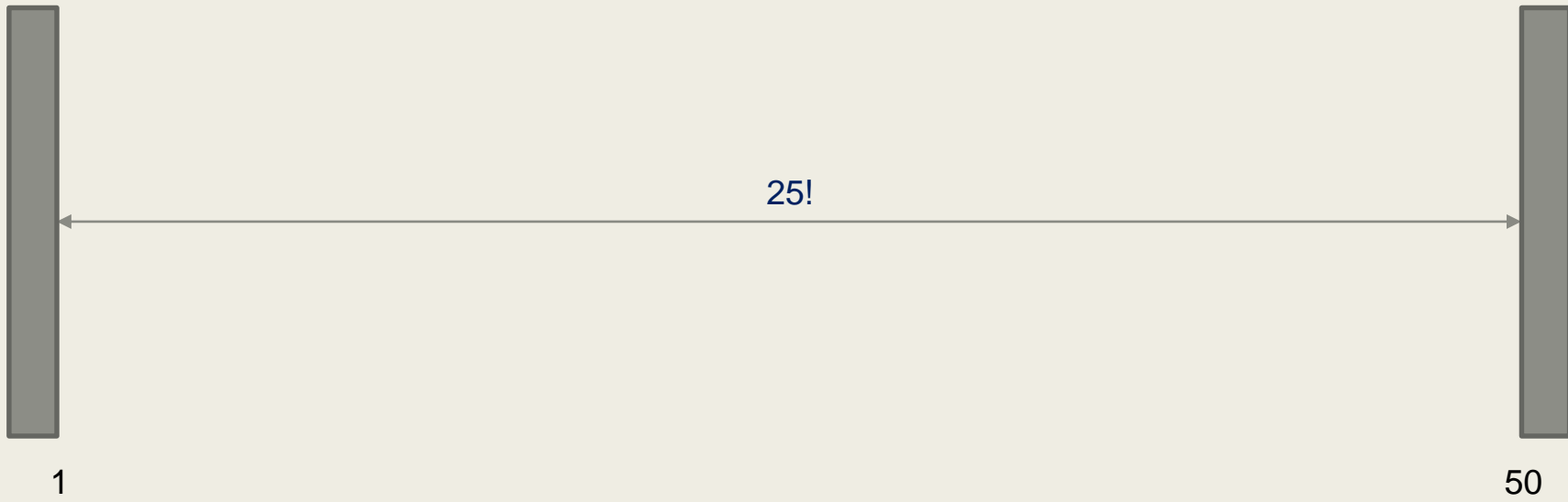
병뚜껑에 1~50 사이의 숫자 하나가 써 있다.

한 사람 씩 숫자를 말하고, 술래가 정답이 그 숫자가 정답의 up/down인지 말해준다.

특정 횟수 이내에 못 맞추면 술래 승리 맞추면 술래 패배

이분 탐색

정답 : 23



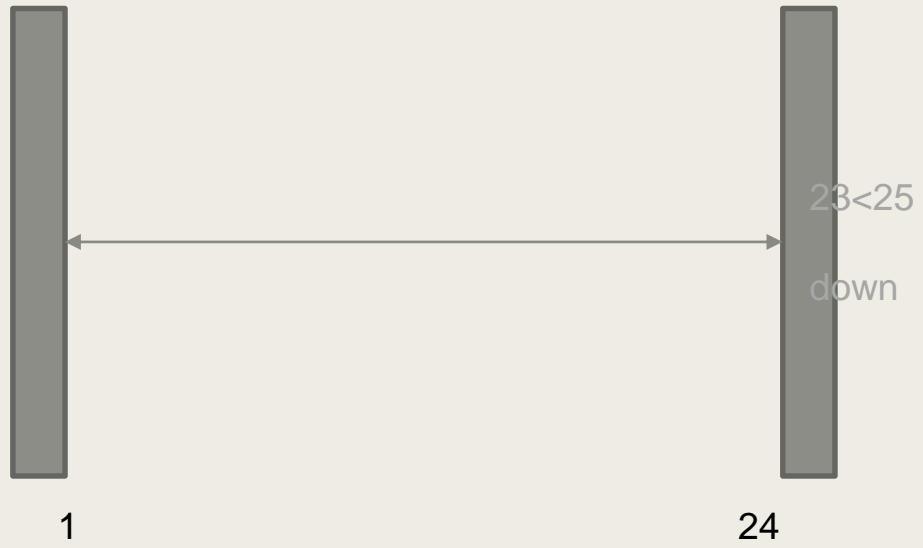
이분 탐색

정답 : 23



이분 탐색

정답 : 23



이분 탐색

정답 : 23



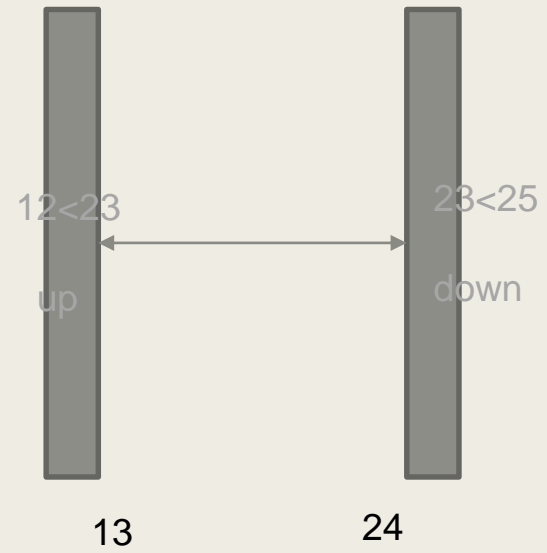
이분 탐색

정답 : 23



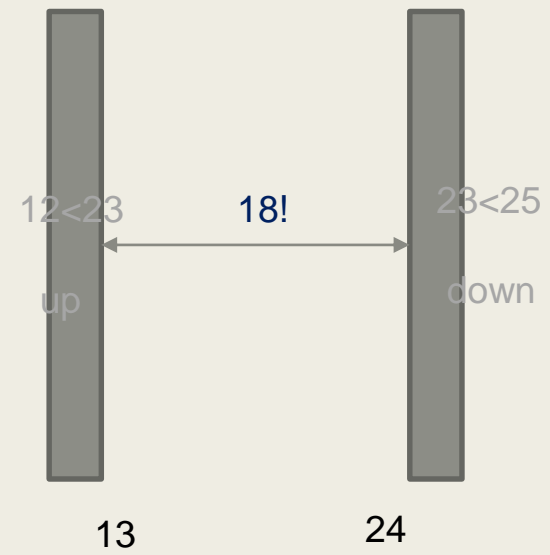
이분 탐색

정답 : 23



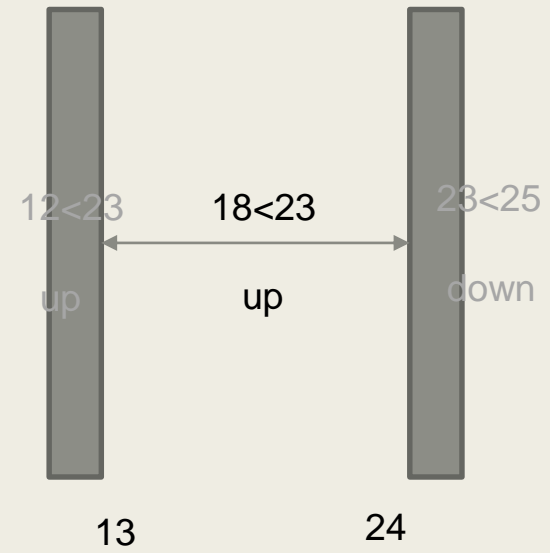
이분 탐색

정답 : 23



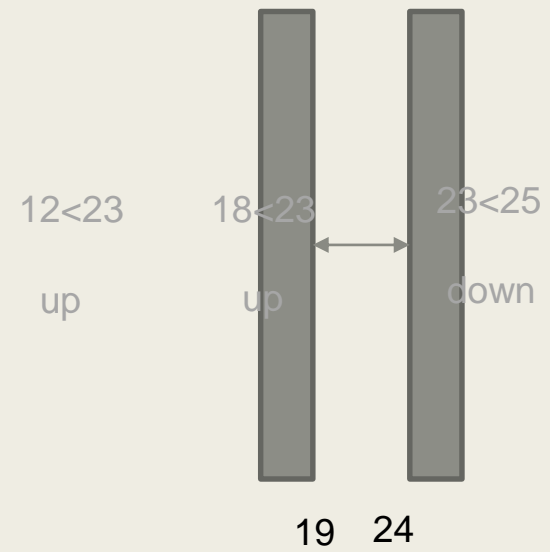
이분 탐색

정답 : 23



이분 탐색

정답 : 23



이분 탐색

정답 : 23



12<23

up

18<23

up

21!

23<25

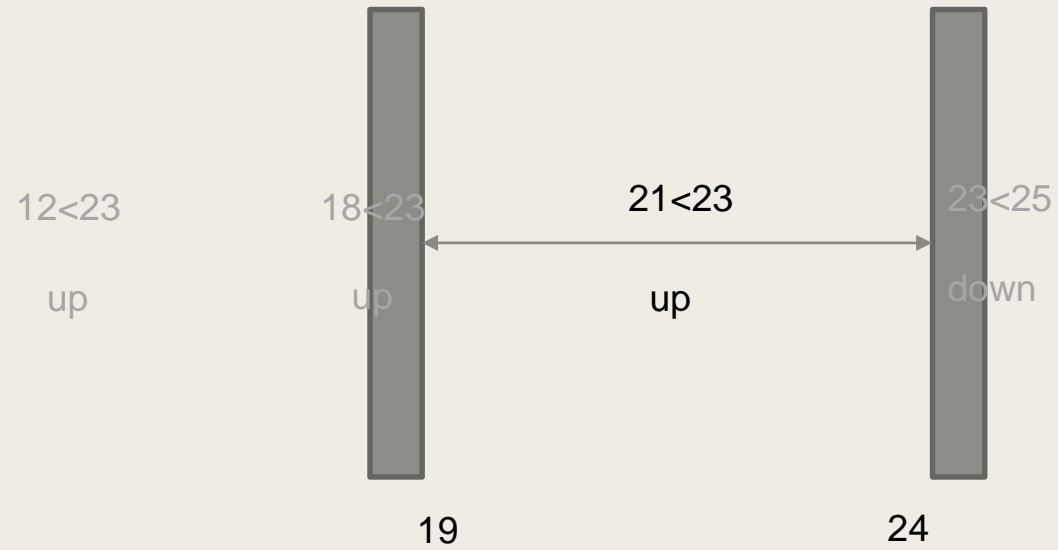
down

19

24

이분 탐색

정답 : 23



이분 탐색

정답 : 23



$12 < 23$

up

$18 < 23$

up

$21 < 23$

up

$23 < 25$

down

22

24



이분 탐색

정답 : 23



$12 < 23$

up

$18 < 23$

up

$21 < 23$

up

23!

$23 < 25$

down

22

24

이분 탐색

정답 : 23



$12 < 23$

up

$18 < 23$

up

$21 < 23$

up

$23 = 23$

정답!

$23 < 25$

down

22

24



이분 탐색

```
1 int binary_search(int answer) {
2     int high = n;
3     int low = 1;
4     int mid;
5     while (high >= low) {
6         mid = (high + low) / 2;
7         if (num[mid] == answer) return mid;
8         if (num[mid] > answer) high = mid - 1;
9         else low = mid + 1;
10    }
11    return -1;
12 }
13
```

백준 2805 나무 자르기



시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞은 사람	정답 비율
1 초	256 MB	55973	15976	10038	25.937%

문제

상근이는 나무 M미터가 필요하다. 근처에 나무를 구입할 곳이 모두 망해버렸기 때문에, 정부에 벌목 허가를 요청했다. 정부는 상근이네 집 근처의 나무 한 줄에 대한 벌목 허가를 내주었고, 상근이는 새로 구입한 목재절단기를 이용해서 나무를 구할 것이다.

목재절단기는 다음과 같이 동작한다. 먼저, 상근이는 절단기에 높이 H를 지정해야 한다. 높이를 지정하면 톱날이 땅으로부터 H미터 위로 올라간다. 그 다음, 한 줄에 연속해있는 나무를 모두 절단해버린다. 따라서, 높이가 H보다 큰 나무는 H 위의 부분이 잘릴 것이고, 낮은 나무는 잘리지 않을 것이다. 예를 들어, 한 줄에 연속해있는 나무의 높이가 20, 15, 10, 17이라고 하자. 상근이가 높이를 15로 지정했다면, 나무를 자른 뒤의 높이는 15, 15, 10, 15가 될 것이고, 상근이는 길이가 5인 나무와 2인 나무를 들고 집에 갈 것이다. (총 7미터를 집에 들고 간다) 절단기에 설정할 수 있는 높이는 양의 정수 또는 0이다.

상근이는 환경에 매우 관심이 많기 때문에, 나무를 필요한 만큼만 집으로 가져가려고 한다. 이때, 적어도 M미터의 나무를 집에 가져가기 위해서 절단기에 설정할 수 있는 높이의 최댓값을 구하는 프로그램을 작성하시오.

입력

첫째 줄에 나무의 수 N과 상근이가 집으로 가져가려고 하는 나무의 길이 M이 주어진다. ($1 \leq N \leq 1,000,000$, $1 \leq M \leq 2,000,000,000$)

둘째 줄에는 나무의 높이가 주어진다. 나무의 높이의 합은 항상 M보다 크거나 같기 때문에, 상근이는 집에 필요한 나무를 항상 가져갈 수 있다. 높이는 1,000,000,000보다 작거나 같은 양의 정수 또는 0이다.

출력

적어도 M미터의 나무를 집에 가져가기 위해서 절단기에 설정할 수 있는 높이의 최댓값을 출력한다.

백준 2805 나무 자르기



백준 2805 나무 자르기



```
1 #include<iostream>
2 #include<algorithm>
3 using namespace std;
4 int num[1000005];
5 int main() {
6     ios_base::sync_with_stdio(false);
7     cin.tie(0);
8     int n, m;
9     cin >> n >> m;
10    int high=0, low = 0, mid;
11    for (int i = 0; i < n; i++) {
12        cin >> num[i];
13        high = max(high, num[i]);
14    }
15    long long sum;
16    int ans=-1;
17    while (high >= low) {
18        mid = (high + low) / 2;
19        sum = 0;
20        for (int i = 0; i < n; i++) {
21            if (num[i] - mid > 0) sum += num[i] - mid;
22        }
23        if (sum < m) high = mid - 1;
24        else {
25            ans = max(ans, mid);
26            low = mid + 1;
27        }
28    }
29    cout << ans;
30 }
```

백준 3079 입국심사



시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞은 사람	정답 비율
1 초	128 MB	8128	1670	1116	23.867%

문제

상근이와 친구들은 오스트레일리아로 여행을 떠났다. 상근이와 친구들은 총 M 명이고, 지금 공항에서 한 줄로 서서 입국심사를 기다리고 있다. 입국심사대는 총 N 개가 있다. 각 입국심사관이 심사를 하는데 걸리는 시간은 사람마다 모두 다르다. k 번 심사대에 앉아있는 심사관이 한 명을 심사를 하는데 드는 시간은 T_k 이다.

가장 처음에 모든 심사대는 비어있고, 심사를 할 준비를 모두 끝냈다. 상근이와 친구들은 비행기 하나를 전세내고 놀러갔기 때문에, 지금 심사를 기다리고 있는 사람은 모두 상근이와 친구들이다. 한 심사대에서는 한 번에 한 사람만 심사를 할 수 있다. 가장 앞에 서 있는 사람은 비어있는 심사대가 보이면 거기서 심사를 받을 수 있다. 하지만 항상 이동을 해야 하는 것은 아니다. 더 빠른 심사대의 심사가 끝나길 기다린 다음에 그 곳으로 가서 심사를 받아도 된다.

상근이와 친구들은 모두 컴퓨터 공학과 학생이기 때문에, 어떻게 심사를 받으면 모든 사람이 심사를 받는데 걸리는 시간이 최소가 될지 궁금해졌다.

예를 들어, 두 심사대가 있고, 심사를 하는데 걸리는 시간이 각각 7초와 10초라고 하자. 줄에 서 있는 사람이 6명이라면, 가장 첫 두 사람은 즉시 심사를 받으러 가게 된다. 7초가 되었을 때, 첫 번째 심사대는 비어있게 되고, 세 번째 사람이 그곳으로 이동해서 심사를 받으면 된다. 10초가 되는 순간, 네 번째 사람이 이곳으로 이동해서 심사를 받으면 되고, 14초가 되었을 때는 다섯 번째 사람이 첫 번째 심사대로 이동해서 심사를 받으면 된다. 20초가 되었을 때, 두 번째 심사대가 비어있게 된다. 하지만, 여섯 번째 사람이 그 곳으로 이동하지 않고, 1초를 더 기다린 다음에 첫 번째 심사대로 이동해서 심사를 받으면, 모든 사람이 심사를 받는데 걸리는 시간이 28초가 된다. 만약, 마지막 사람이 1초를 더 기다리지 않고, 첫 번째 심사대로 이동하지 않았다면, 모든 사람이 심사를 받는데 걸리는 시간이 30초가 되게 된다.

상근이와 친구들이 심사를 받는데 걸리는 시간의 최솟값을 구하는 프로그램을 작성하시오.

입력

첫째 줄에 N 과 M 이 주어진다. ($1 \leq N \leq 100,000$, $1 \leq M \leq 1,000,000,000$)

다음 N 개 줄에는 각 심사대에서 심사를 하는데 걸리는 시간인 T_k 가 주어진다. ($1 \leq T_k \leq 10^9$)

출력

첫째 줄에 상근이와 친구들이 심사를 마치는데 걸리는 시간의 최솟값을 출력한다.

백준 3079 입국 심사



백준 3079 입국심사



```
1 #include<iostream>
2 #include<algorithm>
3 using namespace std;
4 #define MAX 100005
5
6 long long N, M, low, high, mid, sum, answer;
7 int line[MAX];
8
9 int main() {
10     ios_base::sync_with_stdio(false);
11     cin.tie(0);
12     cin >> N >> M;
13     for (int i = 0; i < N; i++) {
14         cin >> line[i];
15     }
16     high = 1e18;
17     low = 1;
18     while (high >= low) {
19         mid = (high + low) / 2;
20         long long sum = 0;
21         for (int i = 0; i < N; i++) {
22             sum += mid / line[i];
23             if (sum >= M) break;
24         }
25         if (sum >= M) {
26             answer = mid;
27             high = mid - 1;
28         }
29         else {
30             low = mid + 1;
31         }
32     }
33     cout << answer << "\n";
34 }
```

STL



upper_bound & lower_bound

```
1 template <class ForwardIterator, class T>  
2 ForwardIterator upper_bound (ForwardIterator first, ForwardIterator last,  
    const T& val)
```

upper_bound : 찾고자 하는 값을 최초로 초과하는 값 index의 주소를 반환

```
1 template <class ForwardIterator, class T>  
2 ForwardIterator lower_bound (ForwardIterator first, ForwardIterator last,  
    const T& val)
```

lower_bound : 찾고자 하는 값보다 크거나 같은 최초의 값 index의 주소를 반환

STL

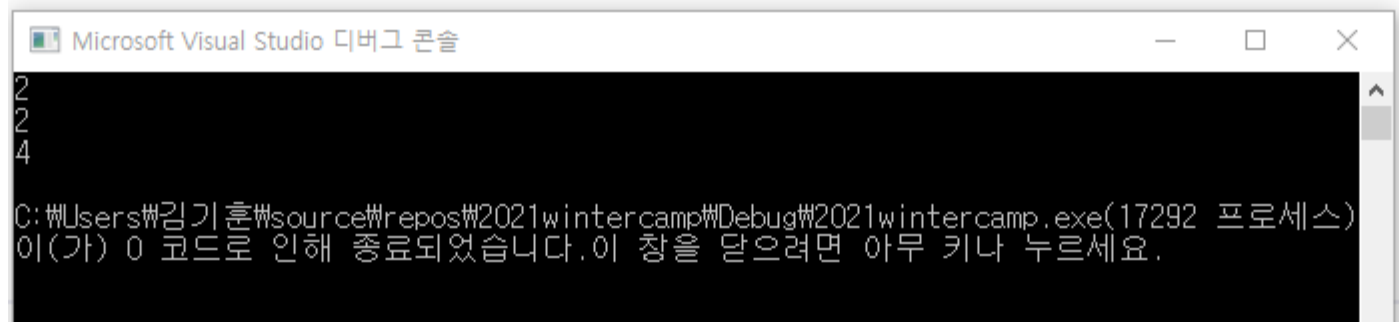


upper_bound & lower_bound

```
#include<iostream>
#include<algorithm>
using namespace std;

int arr[6] = { 1,2,5,7,8,10 };

int main() {
    int index = lower_bound(arr, arr + 6, 3) - arr;
    cout << index << '\n';
    index = lower_bound(arr, arr + 6, 5) - arr;
    cout << index << '\n';
    index = upper_bound(arr, arr + 6, 7) - arr;
    cout << index << '\n';
}
```





필수문제

1 A - 수 정렬하기

5 B - 수 정렬하기 4

4 C - 수 찾기

1 D - 입국심사

3 E - 과자 나눠주기

연습문제

4 A - 보물

5 B - 단어 정렬

5 C - 수 정렬하기 2

4 D - KCPC

5 E - 30

5 F - 수 정렬하기 3

5 G - 좌표 정렬하기

3 H - 랜선 자르기

1 I - 공유기 설치

1 J - 기타 레슨

5 K - 두 용액

4 L - 세 용액

3 M - 예산

3 N - 나무 자르기

2 O - 가장 긴 증가하는 부분 수열 3

3 P - 이상한 술집

3 Q - $Ax+B\sin(x)=C$

②



피드백 및 질의응답



감사합니다!