

### 3. 선택정렬과 삽입정렬

1) **선택정렬** Selection Sort  $\rightarrow$  대표적으로 바깥에 적는 정렬

$\rightarrow$  (작은 값을 앞으로) 반씩 각 **위치**에 어떤 **값**이 들어갈지 찾기

EX - 

1	2	3	9
2	1	3	9
2	3	1	9

첫 Index  $\leftarrow$  2 3 4 9  $\leftarrow$

첫 번째 index 부터 뒤의 값들보다 작을 때 발견 시 자리 변경  
(0번 Index 끝까지 찾기, 1번, 2번, 3번 ...)

2) **삽입정렬** Insertion sort

각 **값**에 어떤 **위치**에 가야 할지 탐색

$\rightarrow$  Data를 주어진 위치에 붙임

$\rightarrow$  거의 정렬된 리스트에서 제일 빠른  
1000, 몇만 정렬하면 아주 느림

EX - 

2	4	7	1
1	2	4	7

### 4. 알고리즘 평가법

$\rightarrow$  기준 ①: 시간  $\rightarrow$  **조금 더 중요**

기준 ②: (저장) 공간

1) **시간**  $\rightarrow$  전체 프로그램 실행시간  $\times$

$\rightarrow$  **시간복잡도**로 표현

$\rightarrow$  Data가 많아질수록 소요시간이 얼마나 급격히 증가하는가

EX - Data의 수	알고리즘 A	알고리즘 B
10개	10	10
40개	40	400
1000개	1000	10000

**시간복잡도가 크라**

시간복잡도가 **크다**

→ 더 느린 알고리즘

\* 시간복잡도 분석 기법:  $O$ ,  $\Omega$ ,  $\Theta$  ...

## • 점근표기법 (Big-O Notation)

→  $n$ 의 영향력이 가장 큰 부분의 차수만 기록

Data 크기 ←

↳  $\because n$ 이 작은 때는 차이없지만  
커질 수록 큰 격차 발생

Ex - 소문자

Big-O

$$20n + 10$$

$$O(n)$$

$$2n^2 + 3n + 1$$

$$O(n^2)$$

$$7n^3 + 5n^4$$

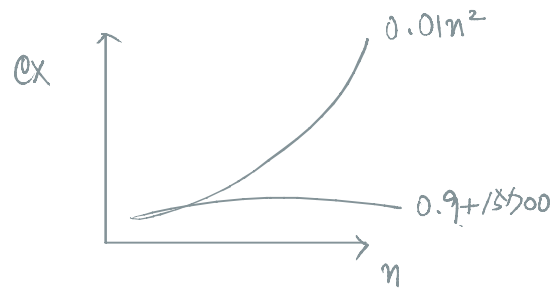
$$O(n^4)$$

$$20 \lg n + 1$$

$$O(\lg)$$

항상 작은

$$\lg = n$$



Ex - $n$	$O(1)$	$O(n)$	$O(n^2)$
[ 100	1초	1초	1초 ] 같아보
200	1초	2초	4초
1000	1초	10초	100초
10000	1초	100초	10000초

\*  $\therefore$  성능은 무관,  
복잡도만 관련