정렬 알고리즘

- 1. Selection Sort (선택 정렬)
 - Time complexity: O(n2)
 - 수 주어진 데이터들 7, 현재 수비대 왔 데이터를 세워 위를 고환
 - e) 5 4 3 1 2
 - ① 5 년 선택, 나메리 개상 작은 데이터 파고본 >> 1 4 3 5 2
 - △ 全 선택, // 🗘 1235 4

計画學 /23453 初知中

- 2. Insertion Sat (公司万号)
 - Time complexity: O(n²) (worst case), O(n) (best case)
 - > 맨 왼쪽을 개군으로 찬간적 오른 젖으로 계찬 없고 있는데,
 - 이 기존값 보다 앞에 있는 그는 베멜로과 비교하여 기존값이 비교하는 나는 다 적다면, 비교감들은 가사 같은 때가지 의 기존 당신다.

 - ex) 6 4 3 1 2

□ 准款:6 6 4 3 1 2 号 出建 HI 1 3 1 (skip!) ② 7 压敌: 4 , H2张(HF里): [6] (1) 6 4 3 1 2 3 4 4 6 图 12) 4 6 3 1 2 (3) 12k: 3, 出路(脚里): [4,6] (1) 4 6 3 1 2 → 6 1 2 → 62 3 HZ क्षुण्यः र प्रा <u>④ 기존값: 1</u> , 원고값(바열): [3, 4, 6] 4 6 (2) 3 4 6 2 (3) [3] [4] (4) 1 3 4 6 2 최종계약, 1 2 3 4 6 배열 윤성!

→ 정생되어있는 배열 일 설, 월에 ↑

2	b		(11.474)
3.	Kullb	Sout	(버블정렬)
•	DWDOL	7011	105.051

- Time Complexity: O(n²)

(전에 왓 때)

> 비열에서 두 인접한 원률 검사에서 지각을 바꾸는 경결 방법이다.
(제일 본 값을 반 뒤로 채 채목 설集(값 생각하면 편하다)

TH >184 H ...

4. Merge Sort (병합정말)

· Time Complexity: O(n log n)

> 주에진 배발에 1이 월때까지 조건 후, 지은 단위를 부터 정말하며 정렬된 단위를 계속 병합해가며 정결한다.





5. Quick Sort (퀵 정결)

→ 인적인 분에 인한 정렬 방법이다. 湘 湖口 寺 (pivot)을 7분03 이 값 보다 작0만 왼쪽03, 큰 장은 오른쪽03 우치(和2)~~ high 고개된 여까기 한다. 대知路 high 라고 pivot의 고환한다. 이부 high | our 각자 기관원 값 등이 pivot이 되어서 정鍵 계속한다.

pivot 2 9 7 3 1 6

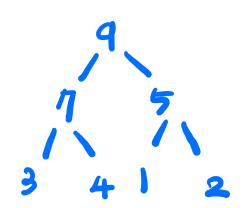
① 5 2 9 N 3 / 6 p low 特别时, high pink 就此 三世 정시地다.

[Stop]

- 17 5 2 1 3 7 9 6 分 計 77 2 4, pivot 张政 high 改造 出 21 20.
- (3) 3 2 1 1 1 1 9 6 多 5元 제以助立 (4) pinote 3 (1) 1 世界 可容型 right pinte 7 7 7期後ひ!

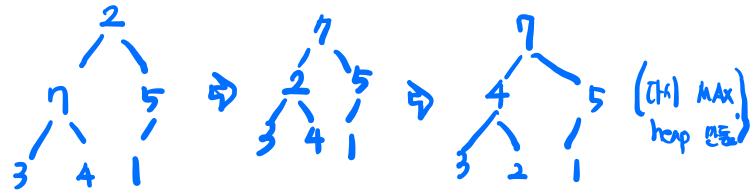
6. Heap Sort (합정렬)

- ·Time (omplexity: O(n logn)
- (XAM-岛堡里) 田安 北部 馬克 調田 阿 山谷 石灰 (XIM- 35) 李3
- ex) MAX heap ofth 7798





① 9 ←> 2 (제일 마시방 Node의 root node 幅) 삭제 (pop) 공단 생각하면 편합!



② 7 ↔ 1



5 1

(श अश्रह्ध सम्म)

	고기 보기			
정렬 종류	평균 (Average)	최선(Best)	최악(Worst)	공간 복잡 도
선택 정렬	O(n2)	O(n2)	O(n2)	O(n2)
버블 정렬	O(n2)	O(n2)	O(n2)	O(n)
삽입 정렬	O(n2)	O(n)	O(n2)	O(n2)
합병 정렬	O(n×log n)	O(n×log n)	O(n×log n)	O(n×log n)
퀵 정렬	O(n×log n)	O(n×log n)	O(n2)	O(n×log n)
힙 정렬	O(n×log n)	O(n×log n)	O(n×log n)	O(n×log n)