2019-2 임을규 교수님 알고리즘및문제해결기법

Programming Assignment #1

과제 제출: 두 개의 소스코드(.c, .cpp), 두 개의 실행파일(.exe, elf 등), 보고서(.docx, .hwp, .pdf 등) 를 압축하여 블랙보드에 업로드 (ex. 1-1.c, 1-2.c, 1-1.exe, 1-2.exe, report.pdf)

보고서: 1페이지 이상으로 컴파일 환경과 실행 화면 캡쳐 등을 작성 (자유 양식)

파일명: HW1_학번.zip으로 할 것

제출 기한: 9월 25일 수요일 14:30까지 (기한 이후 제출은 0점처리)

인터넷을 참고한 알고리즘 공부는 권장하나, 코드 작성은 본인이 직접 할 것. 소스코드 유사도 검사하여, 베낀 과제는 0점 처리

문의 사항: 장준영 조교, lartist@hanyang.ac.kr (제출 관련 문의 등)

1-1. Heap sort (Introduction to Algorithm 6장)

표준입력(stdin)으로 입력된 n개의 자연수를 max heap으로 정렬하여 내림차순으로 표준출력 (stdout)을 통해 출력하라.

- ✓ 각 원소는 0 이상 1000 미만의 값을 가짐
- ✓ 1 ≤ n < 100
- ✓ -1을 입력할 때까지 계속해서 입력 받음

input, output 예시 (stdio)

Input numbers to sort:

(310

9 45 871 23 13 13 88 46 12 51 99 -1

Result:

871 99 88 51 46 45 23 13 13 12 9

hint

binary tree: left, right 최대 두 개의 자식 노드를 가지는 트리

complete binary tree: 이진 트리의 원소를 왼쪽 위부터 차례대로 빠짐없이 채운 트리. 빠짐없이 채웠기 때문에 배열에 값을 채우기 쉬우며, 배열의 인덱스를 1번부터 채우는 경우 1보다 큰 n번째 노드를 기준으로 항상 부모 노드는 인덱스 [n/2]이며, 자식 노드는 인덱스 2n과 인덱스 2n+1이다.

binary heap: 완전 이진 트리 중 부모가 자식보다 항상 큰 값을 갖거나(max heap) 혹은 항상 작은 값을 가지는(min heap) 트리. 따라서 루트 노드는 항상 최댓값 또는 최솟값을 가진다.

heap sort

- 1. 정렬할 값을 순서 상관없이 완전 이진 트리에 배치한다. (배열 사용)
- 2. 마지막(가장 오른쪽 아래) 노드부터 이진 힙의 규칙(부모-자식 값 크기 관계)에 맞도록 루트 노드까지 값을 비교하며 재배치한다. 모든 노드가 재배치를 마치면 이진 힙이 완성된다.
- 3. 최대 또는 최소인 루트 노드를 마지막 노드와 자리를 바꾸고, 이진 힙의 크기를 1 줄인 것으로 간주하여 다시 마지막 노드부터 모든 노드를 재배치한다. 이를 끝까지 반복한다.

1-2. 연습문제 6-5.9

위의 과제 1-1 을 참고하여, 오름차순으로 정렬된 배열 k 개의 모든 값을 오름차순으로 정렬된 배열 한 개로 합치는, O(n*lg(k))의 시간복잡도를 갖는 알고리즘을 구현하라. (n: 모든 입력 배열의 원소 개수의 총합)

- ✓ 각 원소는 0 이상 1000 미만의 값을 가짐
- ✓ 각 배열의 원소의 개수는 100개 미만
- \checkmark 1 ≤ k < 100, 1 ≤ n < 10000

input 예시	(input1-2.txt)	output 예시	(stdout)
4		0 0 1 2 3 5 5 5	6 7 7 10 10 11 13 15 17 18 21 23 30
0 2 3 5 5 10 30			
0 5 6 7 10 13 15	비교안하고 무직	위로 넣고 힙솔	트하는것이 더 빠를것
1 7 11	순서대로 받으면	시간복잡도가	달라짐
17 18 21 23	이차원배열같은	걸로 그 자체를	받아서 앞에서 세로세로순으로 넣을것

✓ 파일입출력을 사용

- ✓ 입력파일 input1-2.txt는 실행 파일과 같은 경로상에 있는 것으로 가정
- ✓ input1-2.txt의 첫 줄에는 k 값, 나머지 k 줄에는 각 배열의 원소 나열
- ✓ 출력은 stdout(표준출력)에 정렬된 순서대로 출력
- ✓ 힙, 정렬 관련 라이브러리 사용 금지

hint

정렬된 k개의 배열에서 한 개씩 원소를 뽑아 최대 k개의 개수를 갖는 최소 힙을 만드는 시간복잡도는 O(k)이며, 만들어진 힙에서 최소 원소를 뽑아내고 힙의 구조를 복원하는 시간복잡도는 $O(\lg(k))$, 해당 원소가 속해 있던 원래의 정렬된 배열에서 다음 값을 힙에 추가하고 힙을 다시 정렬하는 시간복잡도는 $O(\lg(k))$ 이다. 힙에서 총 n번 원소를 뽑아내야 연산이 종료되므로, 모든 과정의 시간복잡도는 $O(k + n*2*\lg(k)) = O(n*\lg(k))$ 이다.