







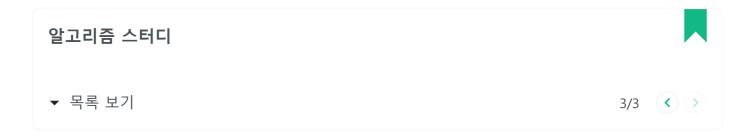
4주차 퀵정렬, 합병정렬

통계 수정 삭제

iming03 · 방금 전 · 비공개

₩ 0

알고리즘 퀵정렬 합병정렬



문제

2차원 평면 위의 점 N개가 주어진다. 좌표를 x좌표가 증가하는 순으로, x좌표가 같으면 y좌표가 증가하는 순서로 정렬한 다음 출력하는 프로그램을 작성하시오.

입력

첫째 줄에 점의 개수 N (1 \leq N \leq 100,000)이 주어진다. 둘째 줄부터 N개의 줄에는 i번점의 위치 x_i 와 y_i 가 주어진다. (-100,000 \leq x_i , y_i \leq 100,000) 좌표는 항상 정수이고, 위치가 같은 두 점은 없다.

출력

첫째 줄부터 N개의 줄에 점을 정렬한 결과를 출력한다.

예제 입력 1 복사

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

예제 출력 1 _{복사}

1 -1 1 1 2 2 3 3 3 4

백준 문제 11650번

문제

2차원 평면 위의 점 N개가 주어진다. 좌표를 x좌표가 증가하는 순으로, x좌표가 같으면 y좌표가 증가하는 순서로 정렬한 다음 출력하는 프로그램을 작성하시오.

입력

첫째 줄에 점의 개수 N (1 \leq N \leq 100,000)이 주어진다. 둘째 줄부터 N개의 줄에는 i번점의 위치 x_i 와 y_i 가 주어진다. (-100,000 \leq x_i , y_i \leq 100,000) 좌표는 항상 정수이고, 위치가 같은 두 점은 없다.

출력

첫째 줄부터 N개의 줄에 점을 정렬한 결과를 출력한다.

예제 입력 1 복사

```
5
3 4
1 1
1 -1
2 2
3 3
```

예제 출력 1 복사

```
1 -1
1 1
2 2
3 3
3 4
```

이 문제는 단순히 c언어로 간단하게 풀 수 있을 것 같은데 그러면 시간초과가 생기겠지....

이번 주차의 주제인 합병정렬과 퀵정렬에 대해 먼저 알아보자!

퀵정렬(quick-sort): 분할통치법에 기초한 정렬 알고리즘

```
Alg quickSort(L)
input list L with n elements
output sorted list L

1. if (L.size() > 1)
k ← a position in L
LT, EQ, GT ← partition(L, k)
quickSort(LT)
quickSort(GT)
L ← merge(LT, EQ, GT)
2. return
```

최악실행시간

quick-sort의 최악은 기준원소가 항상 유일한 최소이거나 최대 원소일 경우 실행시간은 n+(n-1)+...+2+1에 비례 따라서, quick-sort의 최악 실행시간: O(n^2)

기대실행시간

크기 s의 리스트에 대한 quick-sort의 재귀 호출을 고려하면,

좋은 호출: LT와 GT의 크기가 모두 (3/4)s보다 작다.

나쁜 호출: LT와 GT의 가운데 하나의 크기가 (3/4)s보다 크다.

제자리 퀵 정렬

quick-sort를 제자리에서 수행되도록 구현 가능

분할단계에서, 입력 리스트의 원소들을 재배치하기 위해 대체(replace) 작업을 사용

Alg inPlaceQuickSort(L, l, r)
input list L, position l, r
output list L with elements of
position from l to r rearranged in
increasing order

1. if (l≥r)
return
2. k ← a position between l and r
3. a, b ← inPlacePartition(L, l, r, k)
4. inPlaceQuickSort(L, l, a - 1)
5. inPlaceQuickSort(L, b + 1, r)

```
5. while (i \le j)
Alg inPlacePartition(A, l, r, k)
   input array A[l..r] of distinct
                                                           while (\underline{i} \leq \underline{j} \& A[\underline{i}] \leq \underline{p})
       elements, index l, r, k
                                                                i \leftarrow i + 1
                                                           while (j \ge i \& A[j] \ge p)
   output final index of the pivot
       resulting from partitioning
                                                                j \leftarrow j - 1
      A[l..r] into LT, pivot, GT
                                                           if (i < j)
                                                                A[i] \leftrightarrow A[j]
                                                    6. A[i] \leftrightarrow A[r] {replace pivot}
                         {pivot}
1. p \leftarrow A[k]
                                                                        {index of pivot}
2. A[k] \leftrightarrow A[r] {hide pivot}
                                                    7. return i
3. i \leftarrow l
4. j \leftarrow r - 1
```

합병 정렬과 퀵 정렬 비교

	합병 정렬	<u>퀵</u> 정렬	
기법	분할통치법	분할통치법	
실행시간	O (<i>n</i> log <i>n</i>) 최악실행시간	O(n²) 최악실행시간 O(n log n) 기대실행시간 분할은 어렵고, 합병은 쉽다	
분할 vs. 결합	분할은 쉽고, 합병은 어렵다		
제자리 구현	제자리 합병이 어렵다	제자리 분할이 쉽다	
실제 작업 순서	작은 것에서 점점 큰 부문제로 진행	큰 것에서 점점 작은 부문제로 진행	

→ 이 비교표를 보고 퀵 정렬, 제자리 구현으로 이 문제를 풀어겠다고 생각했당!

코드

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#pragma warninig(disable:4996)
typedef struct Point {
   int x;
    int y;
} Point;
int compare(const void *a, const void *b) {
   Point *pointA = (Point *)a;
   Point *pointB = (Point *)b;
   if (pointA->x < pointB->x || (pointA->x == pointB->x && pointA->y < pointB->y)) {
        return -1;
    } else {
        return 1;
}
void inPlaceQuickSort(Point arr[], int l, int r) {
   if (l >= r) {
        return;
   int k = (l + r) / 2;
    int a, b;
    a = b = inPlacePartition(arr, l, r, k);
    inPlaceQuickSort(arr, l, a - 1);
    inPlaceQuickSort(arr, b + 1, r);
}
```

```
int inPlacePartition(Point arr[], int l, int r, int k) {
   Point p = arr[k];
   arr[k] = arr[r];
    arr[r] = p;
    int i = l;
    int j = r - 1;
    while (1) {
        while (i <= j && compare(&arr[i], &p) <= 0) {</pre>
            i++;
        while (i <= j && compare(&arr[j], &p) >= 0) {
            j--;
        }
        if (i < j) {
            Point temp = arr[i];
            arr[i] = arr[j];
            arr[j] = temp;
        } else {
            break;
        }
    }
    Point temp = arr[i];
    arr[i] = arr[r];
    arr[r] = temp;
    return i;
}
int main() {
    int N;
    scanf("%d", &N);
    Point *points = (Point *)malloc(N * sizeof(Point));
    for (int i = 0; i < N; i++) {
        scanf("%d %d", &points[i].x, &points[i].y);
    inPlaceQuickSort(points, 0, N - 1);
    for (int i = 0; i < N; i++) {
        printf("%d %d\n", points[i].x, points[i].y);
    }
    free(points);
    return 0;
}
```

아이디	문제	결과	메모리	시간	언어	코드 길이
iming03	11650	맞았습니다!!	1900 KB	64 ms	C99 / 수정	2073 B

이번 문제는 그렇게 어렵지 않았던 것 같다! 알고리즘대로 해서 술술 풀었당.

23. 10. 3. 오전 7:32



강민돌 민돌이의 공부



^{이전 포스트} 2주차 우선순위 큐

0개의 댓글

댓글을 작성하세요

댓글 작성

