# 자료구조 응용 과제-기말고사 과제 정리

- 1. 실습 문제 중 그려야하는 것
- 2. 실습문제 실행화면
- 3. 단원별로 분류해서 문제 풀이에 이용한 수업시간에 배운 함수나 제가 만든 함수에 공부하면서 주석 달아놓은 것

순서로 정리해두었습니다.

#### 3. 다음 입력파일의 데이터를 사용하여 최대히프(Max Heap)에 대한 실습을 수행한다. input.txt : 10 40 30 5 12 6 15 9 60

#### (2) 구현 전, 노트에 연습하기

- ① 위 실행순서 ①의 최대히프가 만들어지는 과정을 <u>최대히프 그림</u>으로 보여라.
- ② 위 실행순서 ②의 삭제연산 과정을 <u>최대히프 그림</u>으로 보여라.
- ③ ①②의 각 트리 결과에 대해 <u>배열로 표시</u>해 보라.



6-1 1. 다음 입력 리스트에 대해 insertionSort(Program 7.5)의 for문에서 insert() 함수 실행 이 후의 배열상태를 순서대로 기술하라. 입력 리스트 ( 12, 2, 16, 30, 8, 28, 4, 10, 20, 6, 18 ) void insertionSort(element a[], int n) {/\* sort a[1:n] into nondecreasing order \*/ int j;
for (j = 2; j <= n; j++) {
 element temp = a[j];
 insert(temp, a, j-1);</pre> Program 7.5: Insertion sort D 12 3 2 12 16 (A) 2 G **(5)** 2 12 16 F 12 16 6 2 7) 2 B (P) 2 10 12 F 1 2 J 

6-3

3. 다음 입력 리스트에 대해 퀵정렬(quick sort)를 수행하고자 한다. Figure 7.1과 같은 퀵정렬 과정을 보이고 이를 통해 quickSort 함수가 몇 번 호출되는지 계산해 보라. 입력 리스트 (12, 2, 16, 30, 8, 28, 4, 10, 20, 6, 18)

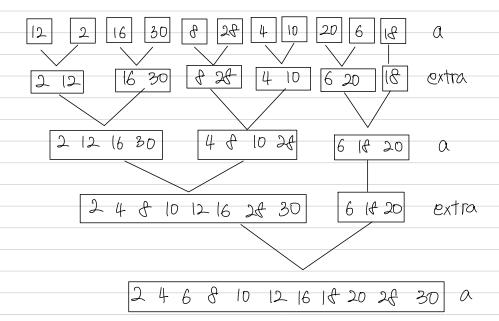
| $R_1$ | $R_2$ | $R_3$ | $R_4$ | $R_5$ | $R_6$ | $R_7$ | $R_8$ | $R_9$ | $R_{10}$ | left | right |
|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|----------|------|-------|
| [26   | 5     | 37    | 1     | 61    | 110   | 59    | 15    | 48    | 19]      | 1    | 10    |
| [11   | 5     | 19    | 1     | 15]   | 26    | [59   | 61    | 48    | 37]      | 1    | 5     |
| [1    | 5]    | 11    | [19   | 15]   | 26    | [59   | 61    | 48    | 37       | 1    | 2     |
| 1     | 5     | 11    | [19   | 15]   | 26    | [59   | 61    | 48    | 37]      | 4    | 5     |
| 1     | 5     | 11    | 15    | 19    | 26    | [59   | 61    | 48    | 37]      | 7    | 10    |
| 1     | 5     | 11    | 15    | 19    | 26    | [48   | 37]   | 59    | [61]     | 7    | . 8   |
| 1     | 5     | 11    | 15    | 19    | 26    | 37    | 48    | 59    | [61]     | 10   | 10    |
| 1     | 5     | 11    | 15    | 19    | 26    | 37    | 48    | 59    | 61       |      |       |

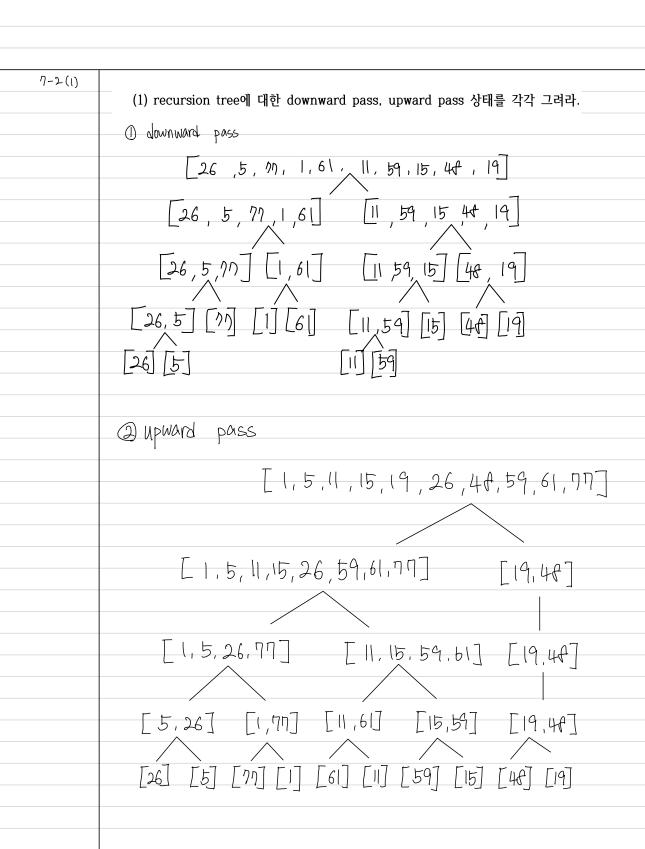
Figure 7.1: Quick sort example

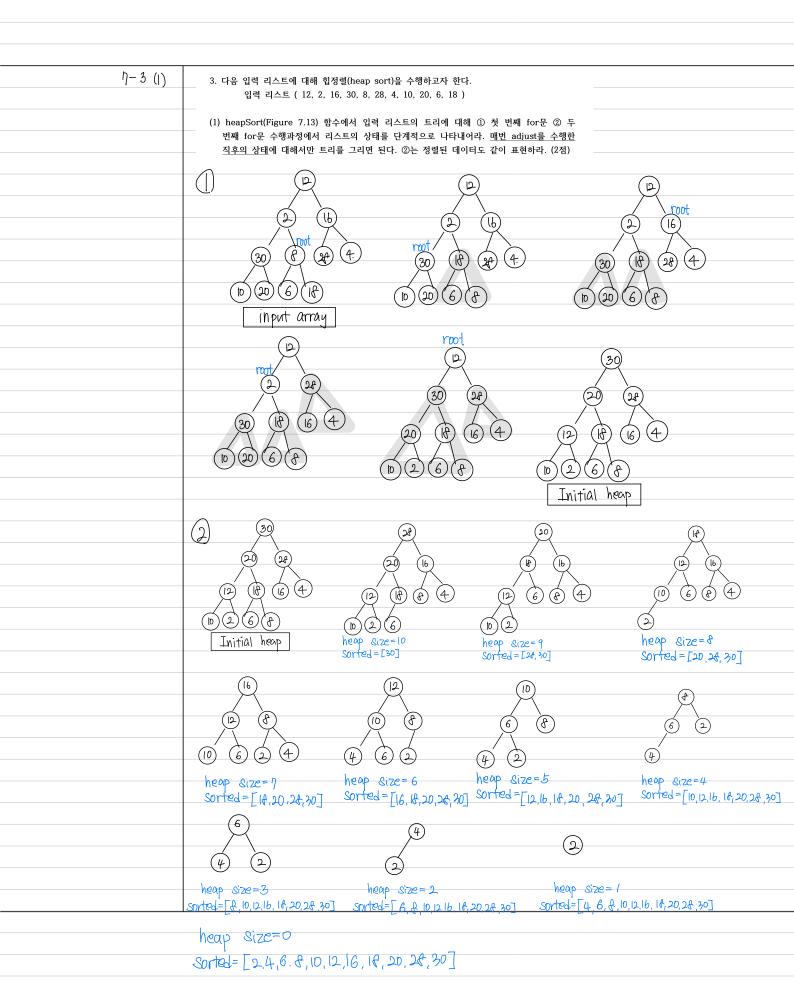
| Ri         | R2 | Rz  | R4  | R <sub>5</sub> | $R_{b}$ | Rn   | Re   | R9  | R10 | Ru   | left | right |
|------------|----|-----|-----|----------------|---------|------|------|-----|-----|------|------|-------|
| []2        | 2  | (b) | 30) | <b></b>        | 28      | 4    | (10) | 20  | 6   | [4]  |      | 11    |
| [4         | 2  | 6   | O   | [4             | 12      | [24  | 30   | 20  | 16  | 14]  | 1    | 5     |
| <u>[</u> 4 | 2] | 6   | [lo | 8]             | 12      | [28  | 30   | 20  | 16  | 14]  | 1    | 2     |
| 2          | 4  | 6   | [(0 | €]             | 12      | [28  | 30   | 20  | 16  | 14]  | 4    | 5     |
| 2          | 4  | 6   | F   | (0             | 12      | [24  | 30   | 20  | 16  | [4]  | 7    | П     |
| 2          | 4  | 6   | 4   | Ø              | 12      | [ 16 | 18   | 20] | 28  | [30] | 7    | 9     |
| 2          | 4  | 6   | F   | (D             | 12      | [16  | [4]  | 20  | 28  | [30] | 7    | f     |
| 2          | 4  | 6   | P   | (0             | 12      | 16   | 18   | 20  | 24  | [30] |      | П     |
| 2          | 4  | 6   | F   | (0             | 12      | 16   | 18   | 20  | 24  | 30   |      |       |

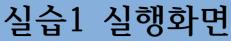


- 1. 다음 입력 리스트에 대해 반복을 통한 합병정렬(iterative merge sort)을 수행하고자 한다. 입력 리스트 ( 12, 2, 16, 30, 8, 28, 4, 10, 20, 6, 18 )
- (1) mergeSort(Program 7.9)의 while 문에서 각 <u>mergePass 호출 후의 배열 a와 extra의 상태</u>를 단계적으로 나타내 보라. 초기 입력 데이터는 배열 a[1:n] 에 있다.











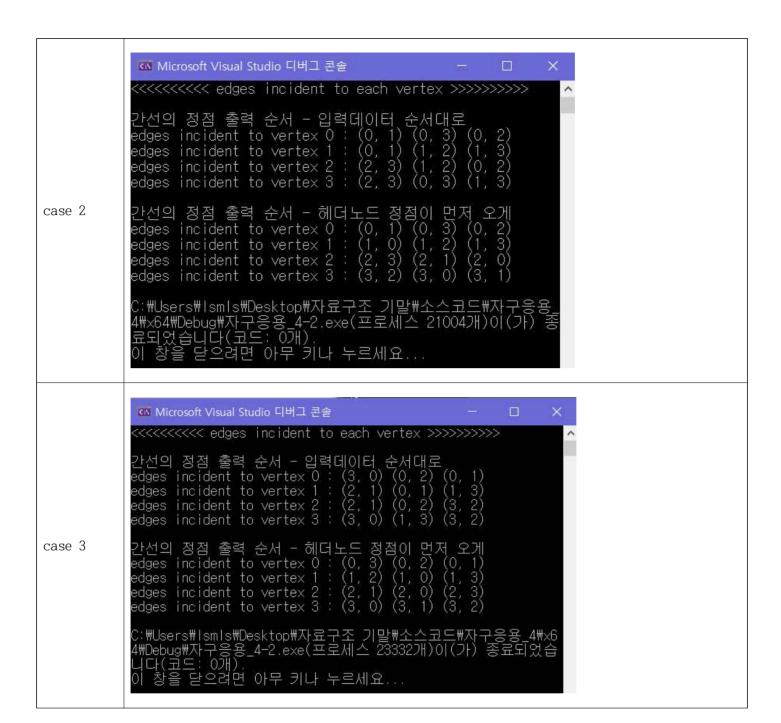
## 실습2 실행화면



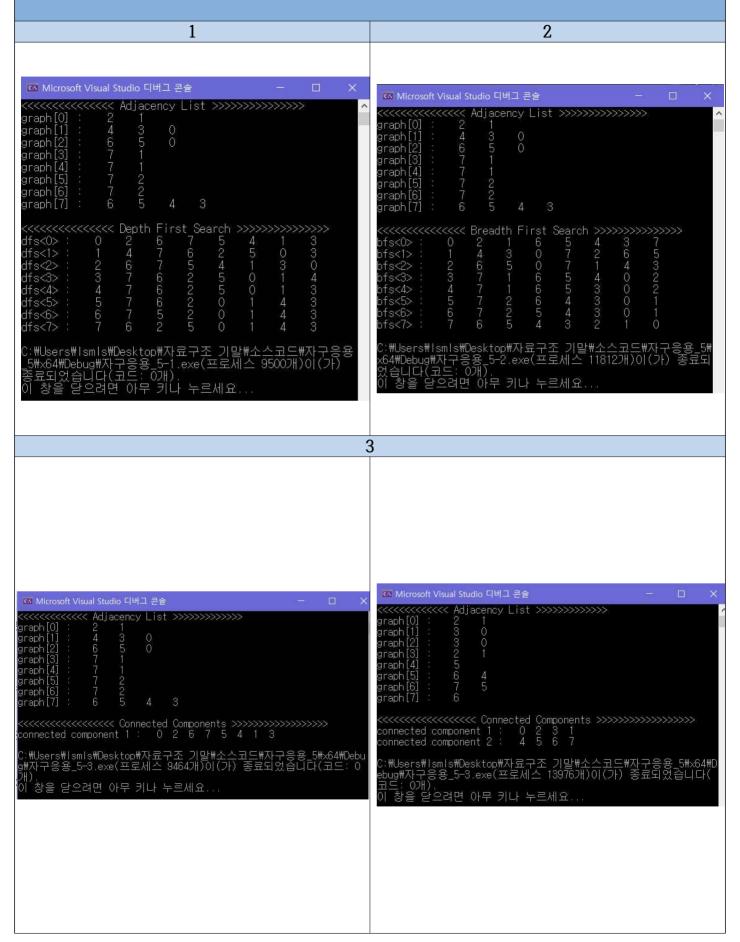
## 실습3 실행화면



### 실습4 실행화면 1 🐼 Microsoft Visual Studio 디버그 콘솔 adjList[0] 3333 221 adjList[1] adjList[2] adjList[3] G1 C:₩Users₩IsmIs₩Desktop₩자료구조 기말₩소스코드₩ 자구응용\_4₩x64₩Debug₩자구응용\_4-1.exe(프로세스 21128개)이(가) 종료되었습니다(코드: 0개). 이 창을 닫으려면 아무 키나 누르세요... Microsoft Visual Studio 디버그 콘솔 <<<<<< Adjacency List >>>>>>>>>> adjList[0] adjList[1] adjList[2] 2 G3 C:₩Users₩IsmIs₩Desktop₩자료구조 기말₩소스코드₩자구응 용\_4₩x64₩Debug₩자구응용\_4-1.exe(프로세스 20476개)이( 가) 종료되었습니다(코드: 0개). 이 창을 닫으려면 아무 키나 누르세요... 🐼 Microsoft Visual Studio 디버그 콘솔 adjList[0] adjList[1] adjList[2] adjList[3] adjList[4] ŏ G4 adjList[5] adjList[6] adjList[7] :#Users#IsmIs#Desktop#자료구조 기말#소스코드#자구 응용\_4#x64#Debug#자구응용\_4-1.exe(프로세스 10136개) |(가) 종료되었습니다(코드: 0개). | 창을 닫으려면 아무 키나 누르세요... 2 🐼 Microsoft Visual Studio 디버그 콘솔 <<<<<< edges incident to each vertex >>>>>>>> 간선의 정점 출력 순서 - 입력데이터 순서대로 edges incident to vertex 0 : (0, 1) (0, 2) (0, edges incident to vertex 1 : (0, 1) (1, 2) (1, edges incident to vertex 2 : (0, 2) (1, 2) (2, edges incident to vertex 3 : (0, 3) (1, 3) (2, edges incident to vertex 2 edges incident to vertex 3 간선의 정점 출력 순서 - 헤더노드 정점이 edges incident to vertex 0 : (0, 1) (0, edges incident to vertex 1 : (1, 0) (1, edges incident to vertex 2 : (2, 0) (2, edges incident to vertex 3 : (3, 0) (3, case 1 C:₩Users₩IsmIs₩Desktop₩자료구조 기말₩소스코드₩자구응용\_4₩x64₩Debug ₩자구응용\_4-2.exe(프로세스 23352개)이(가) 종료되었습니다(코드: 0개 이 창을 닫으려면 아무 키나 누르세요....



### 실습5 실행화면

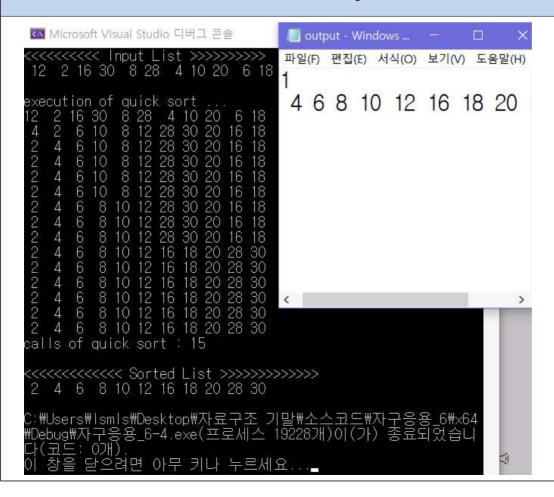


## 실습6 실행화면

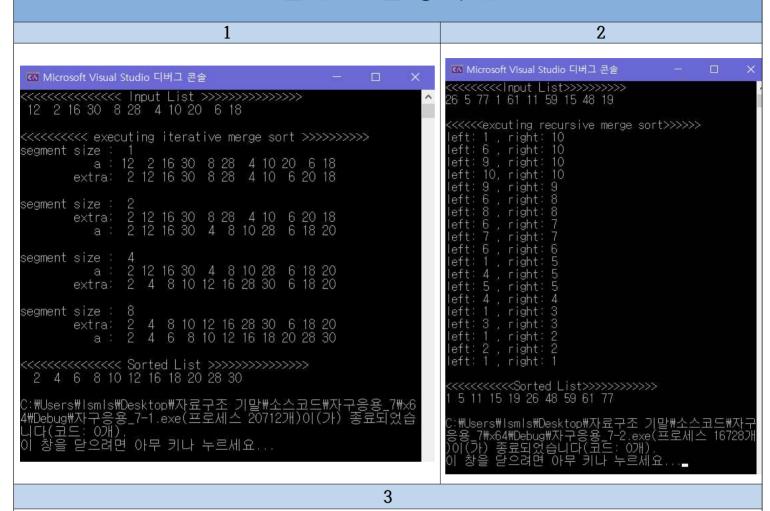
2

```
🐼 Microsoft Visual Studio 디버그 콘솔
                                      📕 output - Windows ...
                                                                List >>>>>>>>
                                     파일(F) 편집(E) 서식(O) 보기(V)
                                                                도움말(H)
     10,
                                                           95
              89
              59
                                        11
              33
                                              아이유,
              65
                                        15.
                                                           65
              78
67
                                        25,
                                                           59
                                       33,
                                              장윤
                                                           67
          35,
                                              조인성
    89
                                        50.
;#Users#IsmIs#Desktop#자료구조 기말#소스코드#자구응용_6#x64#Debu
<sup>1</sup>응용_6-2.exe(프로세스 31784개)이(가) 종료되었습니다(코드: 0개).
| 창을 닫으려면 아무 키나 누르세요...
```

4



## 실습7 실행화면



🔞 Microsoft Visual Studio 디버그 콘솔 <<<<<< | Input List >>>>>>>> 12 2 16 30 8 28 4 10 20 6 18 after initialization of max heap... 30 20 28 12 18 16 4 10 2 12 18 8 4 10 2 6 30 12 6 8 4 10 2 28 30 10 6 8 4 2 20 28 30 10 6 2 4 18 20 28 30 4 6 2 16 18 20 28 30 4 2 12 16 18 20 28 30 4 10 12 16 18 20 28 30 8 10 12 16 18 20 28 30 8 10 12 16 18 20 28 30 8 10 12 16 18 20 28 30 8 10 12 16 18 20 28 30 12 12 10 28 20 20 18 step step 12 12 10 1688822 step 16 12 10 step step 10 step step 4 step step step 10 C:\Users\Ismls\Desktop\자료구조 기말\소스코드\자구응 용\_7\x64\Debug\자구응용\_7-3.exe(프로세스 20120개)이( 가) 종료되었습니다(코드: 0개). 이 창을 닫으려면 아무 키나 누르세요...

```
1. max heap
```

```
void push(element item, int* n) //n은 heap 내 원소의 수
   int i;
   if (HEAP_FULL(*n)) {
      fprintf(stderr, "The heap is full.\n");
      exit(EXIT_FAILURE);
   }
   i = ++(*n); //인덱스는 1부터 시작
   //n에 1을 더함->i는 원소의 수+1
   // \\새로 들어오는 원소를 넣을 빈 공간까지 확보한 상태의 노드 수가 i
   //i가 1이면 n은 0이었다->힙 안에 들어있는 게 없었다
   //->그냥 바로 heap[1]=item(whileX)
   //인덱스를 2로 나누면(i/2) 부모노드를 가리킴
   //heap[i/2]와 넣으려는 값(item) 비교해서
   //\maxheap은 클수록 위에가니까
   //넣으려는 값이 부모노드보다 더 크면
   //원래 부모노드에 있던 값을 밑에 새로 생긴 노드로 밀고
   //item값을 비교하던 부모노드의 부모노드와 비교(i/=2)
   //그 후 제자리를 찾을 때까지 그 위의 부모노드와 또 비교
   while ((i != 1) && (item.key > heap[i / 2].key)) {
      heap[i] = heap[i / 2]; //부모노드를 아래로 내리고
      i /= 2;//복합대입연산자->원본값(i) 수정됨 -> 계속 위로 올라가기
   //item값이 부모노드보다 더 작으면 바로 item 넣기
   heap[i] = item; //조정된 i 위치에 값을 넣는다
}
element pop(int* n)
   int parent, child;
   element item, temp;
   if (HEAP_EMPTY(*n)) {
      //fprintf(stderr, "The heap is empty.\n");
      exit(EXIT_FAILURE);
   }
   //item에 루트 노드, temp에 제일 끝의 노드 넣기
   item = heap[1]; //제일 위의(root) 값 item에 넣기(빼내기)
   temp = heap[(*n)--]; //제일 마지막 노드 위치 이동
   //후위연산->처음에는 n값을 그대로 하고 그 다음에 빼기
   //temp에 마지막 노드의 값을 넣은 후 원소의 수(*n)을 1 빼기
```

```
parent = 1; //\\빈 공간이 항상 parent
   child = 2; //child+1=그 옆의 자식노드
   //root 를 빼주면 그 빈자리를 메우고, 다시 또 그 빈자리를 메우면서
   // 재배치하기 위해 while문 돌림
   //자식 둘 중 더 큰 것 위로 올리기
   while (child \leftarrow *n) {
      //child와 그 옆의 자식(형제노드)와 temp를 비교
      //if문에서 child<*n 이유는 child==*n이면 오른쪽 (형제)자식노드 없이
      //그 child가 트리의 마지막 노드->형제끼리 비교할 필요 없음
      //->첫번째 if문 그냥 넘어가기
      if ((child < *n) && (heap[child].key < heap[child + 1].key))
         child++; //자식이 두명 있을 때&& 둘 중 더 큰 자식이 child
      if (temp.key >= heap[child].key) break;
      //temp의 값보다 child의 값이 더 크면 child를 위로 올리기
      //제일 첫 단계에서는 chlld의 값이 temp보다 크겠지만
      //계속 진행하다 보면 temp보다 작은 child가 생김
      heap[parent] = heap[child];
      parent = child; //원래있던 child를 그 위의 부모 자리로 넣어서
      //child자리가 빈 자리니까 거기를 parent로 재설정해서
      //처음 과정 다시 진행
      child *= 2; //왼쪽 자식노드를 child로 재설정
   heap[parent] = temp; //temp를 child에 넣기
   return item;
2. bst
treePointer modifiedSearch(treePointer tree, int k)
      //k값을 key값으로 가지는 노드가 있는지 search
      treePointer tmp=tree;
      while (tree) { //k가 tree 안에 있는지 계속 찾기
             if (k == tree->data.key)
                   return NULL;
             if (k < tree->data.key) {
                   tmp = tree;
                   tree = tree->leftChild;
             }
             else {
                   tmp = tree;
                   tree = tree->rightChild;
             }
      return tmp;
      //tmp 값으로 k를 key값으로 가지는 노드가 들어가야하는
      //위치의 "부모 노드" 주소가 반환됨
```

}

{

```
}
void insert(treePointer * node, int k, iType theItem)
{
       treePointer ptr;
       treePointer temp = modifiedSearch(*node, k);
       //modiffiesSearch로 트리에 이미 key값으로 k가 존재하는지 검사
       //존재하거나 트리가 공백이면 temp=NULL
       //마지막까지 검사했는데 같은 값이 없으면
       //마지막으로 검사한 노드의 포인터 반환
       if (temp || !(*node)) {
              //같은 키 값이 트리 안에 없어서 추가 가능한 경우
              //OR 트리가 공백인 경우
              MALLOC(ptr, sizeof(*ptr));
              ptr->data.key = k;
              ptr->data.item = theItem;
              ptr->leftChild = ptr->rightChild = NULL;
              if (*node) { //트리에 노드 이미 존재
                     //temp에는 삽입할 노드의 부모노드의 주소값
                     if (k < temp->data.key)
                            temp->leftChild = ptr;
                     else
                            temp->rightChild = ptr;
              else//빈 트리면 젤 위에 붙이기
                     *node = ptr;
       }
}
element* search(treePointer root, int k)
{
       if (!root) {
              printf("there is no such an element\n\n");
              return NULL;
       }
       if (k == root->data.key) {
              printf("the element's item is %d\n\n", k);
              return &(root->data);
       }
       if (k < root->data.key)
              return search(root->leftChild, k);
       return search(root->rightChild, k);
}
```

```
3. winner tree
int initWinner(int cur, int k)
       if (cur >= k)
               return winTree[cur] = (cur + 1) - k;//record 번호 그대로 넣기
       int leftChild = initWinner(cur * 2, k); //왼쪽 자식
       int rightChild = initWinner(cur * 2 + 1, k); //오른쪽 자식
       return winTree[cur]
               = nums[leftChild][sortedIdx[leftChild]] < nums[rightChild][sortedIdx[rightChild]] ?
               leftChild : rightChild; //둘 중 작은 값 넣기
}
void adjustWinner(int min, int k)
//변할 필요없는 값은 그대로 두고 올라간 값 때문에 변해야하는 노드부터 수정
//->min=k - 1 + winTree[1]
       if (min == 1)
               return;
       int parent = min / 2;
       int leftChild = winTree[parent * 2];
       int rightChild = winTree[parent * 2 + 1];
       winTree[parent]=
               nums[leftChild][sortedIdx[leftChild]]
               < nums[rightChild][sortedIdx[rightChild]] ?</pre>
               leftChild : rightChild;
       adjustWinner(parent, k);
}
Linked List
1. Palindrome
tListNodePointer initList(char* str)
{//뒤에 삽입하기
       tListNodePointer newNode, lead, tmp;
       int i = 0;
       lead = createNode(str[i]);
       for (str[++i]; str[i]; i++) {
               newNode = createNode(str[i]);
               //tmp는 newNode 바로 전 노드
               tmp = lead;
               while (tmp->link)
```

tmp = tmp->link;

//tmp 뒤에 newNode 연결 tmp->link = newNode;

```
}
       return lead;
}
tListNodePointer copyNode(tListNodePointer lead)
{//lead를 copyLead로 복사
       tListNodePointer copyLead = createNode(lead->data);
       //첫번째 데이터 복사
       lead = lead->link;
       tListNodePointer newNode, tmp;
       while (lead) {
               newNode = createNode(lead->data);
               //tmp는 새로 삽입할 노드 바로 전 노드
               tmp = copyLead;
               while (tmp->link)
                      tmp = tmp->link;
               //tmp 뒤에 newNode 연결
               tmp->link = newNode;
               lead = lead->link;
       }
       return copyLead;
}
int isPalindrome(tListNodePointer head)
       tListNodePointer tmp, copyHead, inv;
       printf("initial linked list : ");
       printLinkedList(head);
       copyHead = copyNode(head);
       inv = invert(copyHead);
       printf("inverted linked list: ");
       printLinkedList(inv);
       while (head && inv) {
               //역순 연결리스트(inv)랑 데이터 하나라도 다르면 회문 아님
               if (head->data != inv->data)
                      return 0;
               //다음 노드 비교
               head = head->link;
              inv = inv->link;
       //while문 모두 통과했으면 회문
       return 1;
}
```

#### Graph

#### 1. DFS

```
void dfs(int v)
       nodePointer w;
       visited[v] = TRUE; //시작하는 v정점 TRUE로 바꾸고
       printf("%5d", v); //v부터 출력
       //인접연결리스트(adjList[])로 정리된 graph[]
       //시작할 때는 graph[v]에 연결된 노드부터 w에 집어넣고
       for (w = graph[v]; w; w = w -> link) {
             if (!visited[w->ver]) //visited[node]==0 이명
                    dfs(w->ver); //graph[node]에 대해 dfs 진행
             //visited[node]==1 이면 0인 노드 찾을 때까지 옆 노드로 이동
             //옆으로 끝까지 갔는데 visited[node]==0인 게 없으면 backtracking
       //v에 연결된 노드 모두 프린트
}
2. BFS
void addq(int item)
       queuePointer tmp;
       MALLOC(tmp, sizeof(*tmp));
       tmp->vertex = item;
       tmp->link = NULL;
       if (front) //큐에 뭐가 있으면
             rear->link = tmp; //마지막 노드 다음에 새 노드 추가
       else
             front = tmp;
       rear = tmp; //추가한 노드를 마지막노드로 설정
}
int deleteq()
{
       queuePointer tmp = front; //삭제할 노드(제일 앞의 front)
       int item;
       item = tmp->vertex;
       front = tmp->link; //front의 정보 빼고 없애기 (다음 노드를 front로)
       return item;
```

```
}
void bfs(int v)
//한 줄씩 해서(graph[0]에 연결된 것 모두 출력 후 graph[1]) 모든 원소 출력
      front = rear = NULL;
      printf("%5d", v); //v번 정점 출력하고
      visited[v] = TRUE; //v번 정점 1로 바꾸고
      addq(v); //큐에 추가
      while (front) { //큐에 뭔가 있으면
             v = deleteq(); //큐 제일 앞에 있는 거 빼서 그거에 대해 for문
             //처음에는 graph[v]에 연결된 첫번때 노드를 w로 설정
             for (queuePointer w = graph[v]; w; w = w->link) {
                    if (!visited[w->vertex]) {
                           printf("%5d", w->vertex); //연결된 노드 원소 출력하고
                           addg(w->vertex); //큐에 넣고
                           visited[w->vertex] = TRUE; //visited=>1로 바꾸기
                    } //다음에 연결된 노드가 없으면 while문으로 돌아가기
             }
      }
      //큐에 아무것도 남지않으면 종료
}
3. adjacency list
void addEdge(nodePointer* list, int ver)
{
      nodePointer tmp;
      MALLOC(tmp, sizeof(*tmp)); //노드 생성
      tmp->data = ver;
      if (*list) { //노드에 노드 연결
             //*list는 "마지막으로" adj[i]에 연결한 노드의 주소값
             tmp->link = *list;
             *list = tmp;
             //tmp의 주소가 adj[i]의 주소에 저장
             //->adj[i]는 마지막으로 저장된 노드를 가리킴
      }
      else { //노드 연결된 거 없으면 첫 노드 연결
             tmp->link = NULL;
             *list = tmp;
             //tmp의 주소가 adj[i]에 저장됨
      }
}
```

#### 4. connected components

```
void connected(int num)
       int cnt = 1;
       for (int i = 0; i < num; i++) {
              if (!visited[i]) {
                     //1번이랑 다르게 visited 초기화 안 해주니까
                     //n번 vertex에서 visited[i]가 모두 1로 바뀌면
                     //<=>모든 정점이 출력되면
                     //더이상 출력되지 않음
                     printf("connected component %d : ", cnt);
                     dfs(i);
                     printf("\n");
                     cnt++;
              }
       }
```

### Sorting

```
1. insertion sort
```

```
void insert(element e, element a[], int i)
      //삽입하려는 값(e)보다 작거나 같은 인덱스(i)를 찾아서
      //그 다음 인덱스에 e 삽입
      //맨 뒤 원소부터 비교
      a[0] = e; //e가 가장 작은 경우에도 별도 조건 없이 while탈출
      while (e.key < a[i].key) { //a[i].key가 e보다 작으면 index=i
             a[i + 1] = a[i]; //뒷칸으로 밀기 (e가 들어갈 곳 마련)
             i--; //그 앞의 원소와 비교
      }
      a[i + 1] = e;
}
void insertionSort(element a[], int n)
{
      //각 원소에 대해 insert 수행
      //첫번째 원소는 비교 대상 없으니까 그냥 넘어가기
      for (int j = 2; j <= n; j++) {
             element temp = a[j];
             //temp를 a배열의 이미 정렬된 j-1개의 원소와 비교해서
             //들어가야할 위치에 삽입
             insert(temp, a, j - 1);
      }
}
```

```
void quickSort(element a[], int left, int right)
{
       int pivot, i, j;
       element temp;
       cnt++;
       for (int k = 0; k < num; k++)
              printf("%2d ", a[k].key);
       printf("\n");
       if (left < right) {
              i = left; j = right + 1;
              pivot = a[left].key;
              do {
                      do i++; while (a[i].key < pivot);
                      //pivot보다 큰 a[i]를 찾을 때까지 오른쪽으로 올라가기
                      //a[i].key>pivot 이면 정지
                      do j--; while (a[j].key > pivot);
                      //pivot보다 작은 a[j]를 찾을 때까지 왼쪽으로 내려가기
                      //a[j].key<pivot 이면 정지
                      if (i < j) SWAP(a[i], a[j], temp);
              \} while (i < j);
              SWAP(a[left], a[j], temp); //pivot와 j 바꾸기
              //j를 기준으로 왼쪽에 있는 거, 오른쪽에 있는 거 quickSort
              quickSort(a, left, j - 1);
              quickSort(a, j + 1, right);
       }
}
3. merge sort
void merge(element initList[], element mergedList[], int i, int m, int n)
       //i부터 시작하는 정렬된 부분집합과 m+1부터 시작하는 정렬된 부분집합을
       // 정렬해서 작은것부터 mergedList에 넣기
       //부분집합 한 뭉텅이를 merge해서 정렬
       //initList[i:m]+[m+1:n]
       int j, k, t;
       j = m + 1;
       k = i; //mergedList index i부터 시작
       while (i <= m && j <= n) { //하나라도 끝까지 가면 종료
              //앞의 부분집합과 뒤의 부분집합. 각자의 부분집합 내에서 이동
              //i와 j 중 작은 거부터 mergedList에 넣기
              if (initList[i].key <= initList[j].key)</pre>
```

```
mergedList[k++] = initList[i++];
             else
                    mergedList[k++] = initList[j++];
      //남는 데이터 삽입
      //앞부분과 뒷부분의 리스트 중 남는 거 append
      if (i > m) //앞부분이 먼저 종료->뒷부분 그대로 붙이기
             for (t = j; t \le n; t++)
                    mergedList[k++] = initList[t];
      else //뒷부분이 먼저 종료->앞부분 그대로 붙이기
             for (t = i; t \le m; t++)
                    mergedList[k++] = initList[t];
      //mergedList[k + t - i] = initList[t]; ->피피티 내용
      //앞부분에 있던 거니까 mergedList랑 인덱스 달라짐
      //현재 mergedList의 인덱스 k
      //=뒷부분 원소 개수(n-m-1)+정렬된 앞부분 원소 개수(i)
      //앞부분 원소 인덱스=t부터 시작
}
void mergePass(element initList[], element mergedList[], int n, int s)
{
      int i, j;
      //initList를 2s개씩 뭉텅이로 잘라서 merge 수행
      for (i = 1; i \le n - 2 * s + 1; i += 2 * s)
             //sublist 1개의 크기가 s->2개씩 합치니까 증감식에서 2s 더하기
             // 2s개 원소->merge 끝나는 부분이 i+2s-1 -> 조건식에서 이 부분이 n보다 작다
             // i+2s-1<=n <=> i<=n-2s+1
      //merge(initList, mergedList, 시작, 첫 segment 끝, 두번째 segment 끝)
             merge(initList, mergedList, i, i + s - 1, i + 2 * s - 1);
      //2s개씩 뭉텅이 내서 merge 하고 나서 남은 부분 처리
      //
      // 남은 부분이 s개 보다 더 많을 때
      //남은 부분 중 앞부분은 s크기로 자르고 뒷부분은 다른 크기일 때
      //남은 부분 첫 인덱스를 i로 두고 initList 끝(n)까지 merge
      if (i + s - 1 < n)
             merge(initList, mergedList, i, i + s - 1, n);
      //남은 부분이 s보다 적을 때
      //이미 정렬된 상태니까 따로 합병할 필요없이 그대로 mergedList에 삽입(복사)
      else
             for (j = i; j \le n; j++)
                    mergedList[j] = initList[j];
      printf("segment size :%3d\n", s);
```

```
int num = logB(s,2); //s가 2의 몇 제곱인지->짝수 제곱승이면 a,extra 순서
       if (num % 2 ==0) {
               //merge 전
               printf("\t %s:", "a");
               for (int h = 1; h <= n; h++)
                      printf("%3d", initList[h].key);
               printf("\n");
               //merge 후
               printf("\t%s:", "extra");
               for (int h = 1; h <= n; h++)
                      printf("%3d", mergedList[h].key);
               printf("\n\n");
       }
       else {
               //merge 전
               printf("\t%s:", "extra");
               for (int h = 1; h <= n; h++)
                      printf("%3d", initList[h].key);
               printf("\n");
               //merge 후
               printf("\t %s:", "a");
               for (int h = 1; h <= n; h++)
                      printf("%3d", mergedList[h].key);
               printf("\n\n");
       }
}
void mergeSort(element a[], int n)
{
       int s = 1; //current segment size
       element extra[MAX_SIZE];
       while (s < n) { //부분집합이 전체 원소 수보다 큰 동안 진행. 같아지면 종료
//mergePass( initList, mergedList, int n, int s)
               //a(전체 데이터)를 extra라는 sublist에 정렬해서 넣음
               //->extra 배열 속의 데이터는 2s개씩 끊어서 모두 정렬된 상태
               //printf("mergePass(a,extra)");
               mergePass(a, extra, n, s);
               s *= 2;
               //정렬된 extra가 이번에는 a 역할
               //s개 단위로 정렬되어있는 extra를 2s개씩 묶어 정렬 후 a로 merge
               //printf("mergePass(extra,a)");
               mergePass(extra, a, n, s);
               s *= 2;
       }
}
```