11주차 2차시 이진 탐색 트리 2

[학습목표]

- 1. 이진 트리를 활용하여 탐색을 용이하게 하는 자료구조인 이진 탐색 트리를 설명할 수 있다.
- 2. 연결 자료구조를 사용하여 프로그래밍할 수 있다.

학습내용1 : 연결 자료구조를 이용한 이진 탐색 프로그램 작성 1

1. 연결 자료구조를 이용한 이진 탐색의 C 프로그램

```
#include < stdio.h >
      #include < stdlib.h >
003
      typedef struct treeNode {
004
                                             // 데이터 필드
// 왼쪽 서브 트리 링크 필드
005
           char key;
struct treeNode* left;
006
                                             // 오른쪽 서브 트리 링크 필드
           struct treeNode* right;
008 } treeNode:
009
010 typedef char element; // char을 이진 탐색 트리 element의 자료형으로 정의
011
      treeNode* insertNode(treeNode *p, char x)
{ // 포인터 p가 가리키는 노드와 비교하여 노드 x를 삽입하는 연산
treeNode *newNode;
013
014
           if (p == NULL){
015
              newNode = (treeNode*)malloc(sizeof(treeNode));
016
              newNode->key = x;
newNode->left = NULL;
017
018
              newNode->right = NULL;
019
             return newNode;
020
022
           else if (x < p->key) p->left = insertNode(p->left, x);
           else if (x > p->key) p--right = insertNode(p->right, x);
else printf("\n" 이미 같은 키가 있습니다! \n");
023
024
025
           return p
027
```

- * 004~008행 : 트리 노드 구조체 선언
- * 012~027행 : 포인터 노드와 비교하여 단말 노드 x를 삽입하는 연산 수행
- 15행 포인터 p가 null이 아니면 현재 비교하고 있는 위치에 노드가 없는 경우
 - 16행 삽입할 노드에 대한 메모리를 할당 받음
 - 17~19행 삽입한 노드의 데이터 필드에 x를 저장하고 삽입하는 노드는 단말 노드이므로 왼쪽 서브 트리와 오른쪽 서브 트리를 NULL 로 설정
 - 20행 삽입 노드를 연결 할 수 있도록 노드의 주소를 반환한다
- 22행 삽입할 데이터 x가 포인터 p가 가리키는 현재 노드의 킷값보다 작은 경우 :

포인터 p가 가리키는 현재 노드의 왼쪽 서브 트리에 대해서 삽입할 자리를 찾기 위해 insertNode() 연산을 재귀호출로 반복한다. 재귀호출을 수행하여 반환된 삽입 노드의 주소(020행)를 현재 노드의 왼쪽 서브 트리, 즉 왼쪽 자식 노드로 설정한다

- 23행 삽입할 데이터 x가 포인터 p가 가리키는 현재 노드이 킷값보다 큰 경우 :

포인터 p가 가리키는 현재 노드의 오른쪽 서브 트리에 대해서 삽입할 자리를 찾기 위해 insertNode() 연산을 재귀호출로 반복한다. 재귀호출을 수행하여 반환된 삽입 노드의 주소(020행)를 현재 노드의 오른쪽 서브 트리, 즉 오른쪽 자식

노드로 설정한다

- 24행 삽입 할 데이터 x가 포인터 p가 가리키는 현재 노드의 킷값과 같은 경우 : 이진 탐색 트리는 같은 킷값의 노드를 가질 수 없으므로 x를 삽입할 수 없다

학습내용2 : 연결 자료구조를 이용한 이진 탐색 프로그램 작성 2

1. 연결 자료구조를 이용한 이진 탐색의 C 프로그램

```
void deleteNode(treeNode *root, element key)
{ // root 노드부터 탐색하여 key 값과 같은 노드를 찾아 삭제하는 연산
treeNode *parent, *p, *succ, *succ_parent;
treeNode *child;
030
031
032
033
034
           parent=NULL;
035
             =root;
           while((p!= NULL) && (p->key!= key)){ // 삭제할 노드의 위치 탐색
036
              parent=p;
if(key < p->key) p=p->left;
037
038
039
              else p=p->right;
040
           041
042
043
              return;
044
045
           // 삭제할 노드가 단말 노드인 경우
if((p->left == NULL) && (p->right == NULL)){
046
047
048
              if(parent != NULL){
049
                if(parent->left == p) parent->left=NULL;
050
                  else parent->right=NULL;
051
052
             else root=NULL;
053
054
```

```
055
          // 삭제할 노드가 한 개의 자식 노드를 가진 경우
          else if((p->left == NULL) || (p->right == NULL)){
    if(p->left != NULL) child=p->left;
056
057
058
             else child=p->right;
059
             if(parent != NULL){
060
061
               if(parent->left == p) parent->left=child;
                else parent->right=child;
062
063
064
            else root=child;
065
066
067
          // 삭제할 노드가 두 개의 자식 노드를 가진 경우
068
          else{
069
            succ_parent=p;
070
             succ=p->left;
071
             while(succ->right != NULL){
               succ_parent=succ;
succ=succ->right;
072
073
074
075
             if(succ_parent->left == succ) succ_parent->left=succ->left;
076
             else succ_parent->right=succ->left;
077
             p->key=succ->key;
078
             p=succ;
079
080
          free(p);
081
     }
```

- * 029~081행 : 이진 탐색 트리 root 노드부터 탐색하여 key값과 같은 노드를 찿아 삭제하는 연산을 한다
- 036~040행 현재 노드 p와 비교하면서 삭제할 노드의 위치를 탐색하는 작업을 반복
- 041~044행 탐색한 결과 이진 탐색 트리 안에 삭제할 데이터 x가 없는 경우에는 삭제 연산 종료
- 047행 삭제할 노드가 단말 노드 인 경우 :



- 048~051행 삭제할 노드에 부모 노드가 있는 경우에는 부모 노드와 삭제할 노드가 연결된 링크필드를 NULL로 설정
- 52행 삭제할 노드에 부모 노드가 없는 경우에는 삭제하는 노드가 이진 탐색 트리의 하나뿐인 노드이므로 루트 노드를 가리키는 포인터 root를 NULL로 설정
- 56행 삭제할 노드가 한 개의 자식 노드를 가진 경우 :
 - 57행 삭제할 노드가 왼쪽 자식 노드를 가진 경우에는 삭제한 자리를 자식 노드에게 물려주기 위해서 왼쪽 자식 노드에 포인터 child를 설정
 - 58행 삭제할 노드가 오른쪽 자식 노드를 가진 경우에는 삭제한 자리를 자식 노드에게 물려주기 위해서 오른쪽 자식 노드에 포인터 child를 설정
 - 060~064행 삭제할 노드의 부모 노드 parent와 삭제할 노드의 하나뿐인 자식 노드 chile를 연결
- 68행 삭제할 노드가 두 개의 자식 노드를 가진 경우에는 왼쪽 서브 트리에서 후계자 노드를 설정
 - 070행 삭제할 노드의 왼쪽 서브 트리에서
 - 071~074행 오른쪽 링크를 따라가면서 오른쪽 자식 노드가 없는 노드, 즉 가장 큰 노드인 후계자 노드를 찾아 포인터 succ로 지정
 - 075~076행 후계자 노드를 삭제하여 옮기기 전에 후계자 노드의 왼쪽 자식 노드(succ→left)를 후계자 노드의 부모 노드(succ parent)와 연결
 - 077행 후계자 노드의 데이터 필드 값(succ→key)을 삭제할 노드의 데이터 필드(p→key)로 옮긴다
 - 078행 후계자 노드 succ에 포인터 p를 설정
- 080행 포인터 p의 노드를 메모리 해제하여 후계자 노드를 삭제

학습내용3 : 연결 자료구조를 이용한 이진 탐색 프로그램 작성 3

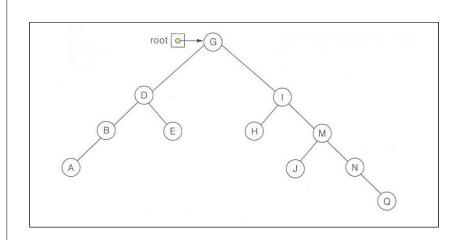
1. 연결 자료구조를 이용한 이진 탐색의 C 프로그램

```
treeNode* searchBST(treeNode* root, char x)
083
                            { // 이진 탐색 트리에서 키값이 x인 노드의 위치를 탐색하는 연산
084
                                                   treeNode* p;
086
                                                   p = root;
087
                                                   while (p != NULL){
                                                             if (x < p->key) p = p->left;
else if (x == p->key) return p;
088
089
                                                              else p = p->right;
090
091
                                                   printf("₩n 찾는 키가 없습니다!");
092
093
                                                   return p;
094
095
096
                            void displayInorder(treeNode* root)
                           { // 이진 탐색 트리를 중위 순회하면서 출력하는 연산 if(root){
097
098
                                                            displayInorder(root->left);
printf("%c_", root->key);
displayInorder(root->right);
099
100
101
102
103
105
                            void menu()
106
                                                   printf("\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{"}\mathfrak{
107
                                                  printf("₩n₩t1 : 트리 출력");
printf("₩n₩t2 : 문자 삽입");
108
```

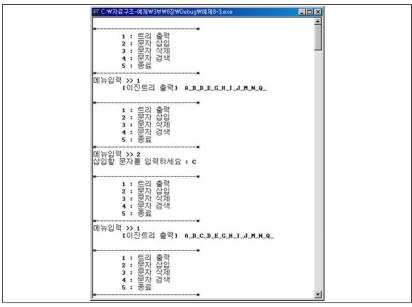
```
printf("₩n₩t3 : 문자 삭제");
printf("₩n₩t4 : 문자 검색");
printf("₩n₩t5 : 종료");
110
111
             printf("₩n*-----
113
             printf("₩n메뉴입력 >> ");
114
115
116
117
118
            treeNode* root = NULL;
treeNode* foundedNode = NULL;
119
120
121
            char choice, key;
122
123
             root=insertNode(root, 'G'); // 트리 만들기
124
            insertNode(root, 'I');
insertNode(root, 'H');
125
126
127
             insertNode(root, 'D');
             insertNode(root, 'B');
128
             insertNode(root, 'M');
129
            insertNode(root, 'N');
insertNode(root, 'A');
130
131
             insertNode(root, 'J');
132
             insertNode(root, 'E');
133
            insertNode(root, 'Q');
134
135
            while(1){
               menu();
137
               choice = getchar(); getchar();
```

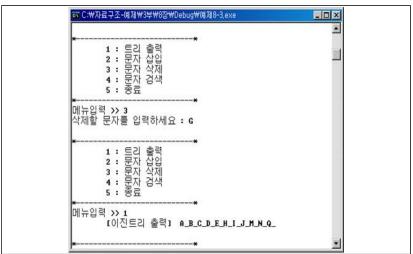
```
139
            switch(choice){
140
               case 1: printf("₩t[이진트리 출력] '
141
                         displayInorder(root); printf("\");
142
                         break:
143
144
               case 2 : printf("삽입할 문자를 입력하세요 : ");
                         key = getchar(); getchar();
insertNode(root, key);
145
146
147
                         break:
148
               case 3 : printf("삭제할 문자를 입력하세요 : ");
149
                         key = getchar(); getchar();
deleteNode(root, key);
150
151
152
                         break;
153
               case 4 : printf("찾을 문자를 입력하세요 : ");
155
                          key = getchar(); getchar();
                         key - gettail, getail,
foundedNode = searchBST(root, key);
if (foundedNode != NULL)
printf("₩n %c 를 찾았습니다! ₩n", foundedNode->key);
else printf("₩n 문자를 찾지 못했습니다. ₩n");
156
157
158
160
161
162
               case 5 : return 0;
163
               default : printf("없는 메뉴입니다. 메뉴를 다시 선택하세요! ₩n");
164
               break;
165
166
167 }
```

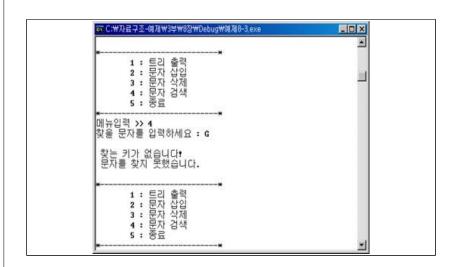
- * 083~094행 이진 탐색 트리에서 킷값이 x인 노드의 위치를 탐색하는 연산을 수행
- 087~091행 현재 노드가 NULL이 아닌 동안 현재 노드의 킷값과 x를 비교하여 같으면 현재 노드의 주소 p를 반환
- 093행 x와 같은 노드를 찾지 못하면 NULL로 설정된 포인터 p를 반환
- * 096~103행 이진 탐색 트리를 중위 순회하면서 출력하는 연산을 수행
- * 123~133행 다음과 같은 초기 이진 탐색 트리를 구성하고 첫 번째로 삽입한 노드 즉 노드 G를 루트 노드 포인터 root로 지정
- * 139~165행 메뉴 선택 연산



* 실행 결과







[학습정리]

1. 이진 트리를 활용하여 탐색을 용이하게 하는 자료구조인 이진 탐색 트리를 정의하고 연결 자료구조를 사용하여 프로그래밍해 보았다.