Chapter 04. 연결 리스트(Linked List)

윤성우의 열혈 자료구조 : C언어를 이용한 자료구조 학습서

목차

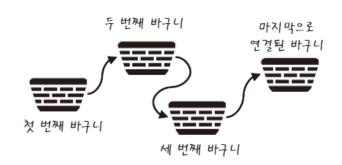
- 1. 연결 리스트의 개념적인 이해
- 2. 단순 연결 리스트의 ADT와 구현
- 3. 연결 리스트의 정렬 삽입의 구현

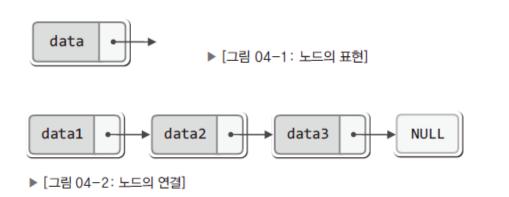
• 참고: https://visualgo.net/en 사이트의 Linked List

Chapter 04-1: 연결리스트의 개념적인 이해

Linked! 무엇을 연결하겠다는 뜻인가!

```
typedef struct _node
{
    int data;  // 데이터를 담을 공간
    struct _node * next;  // 연결의 도구!
} Node;  일종의 바구니, 연결이 가능한 바구니
```

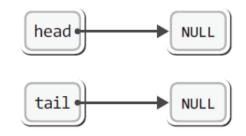


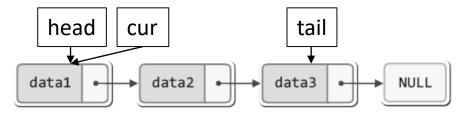


연결 리스트 구성에 필요한 변수들

```
typedef struct _node
   int data;
   struct _node * next;
} Node;
int main(void)
   Node * head = NULL;
   Node * tail = NULL;
   Node * cur = NULL;
             LinkedRead.c의 일부
```

- · head, tail, cur이 연결 리스트의 핵심!
- · head와 tail은 연결을 추가 및 유지하기 위한것
- · cur은 참조 및 조회를 위한것

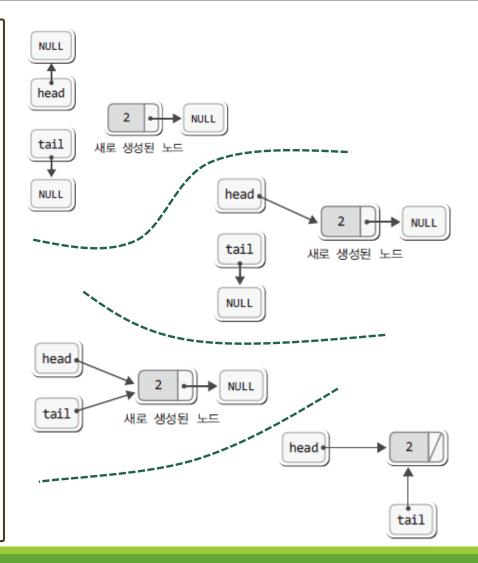




▶ [그림 04-2: 노드의 연결]

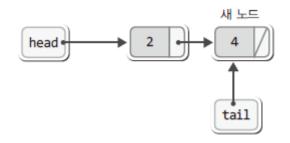
예제 LinkedRead.c의 분석: 삽입 1회전

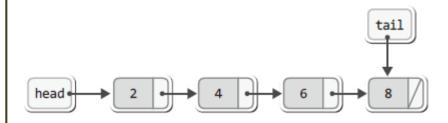
```
while(1)
  printf("자연수 입력: ");
  scanf("%d", &readData);
  if(readData < 1)
     break;
  // 노드의 추가과정
  newNode = (Node*)malloc(sizeof(Node));
  newNode->data = readData;
  newNode->next = NULL;
  if(head == NULL)
     head = newNode;
  else
     tail->next = newNode;
  tail = newNode;
                 LinkedRead.c의 일부
```



예제 LinkedRead.c의 분석: 삽입 2회전

```
while(1)
  printf("자연수 입력: ");
  scanf("%d", &readData);
  if(readData < 1)
     break;
  // 노드의 추가과정
  newNode = (Node*)malloc(sizeof(Node));
  newNode->data = readData;
  newNode->next = NULL;
  if(head == NULL)
     head = newNode;
  else
     tail->next = newNode;
  tail = newNode;
                 LinkedRead.c의 일부
```





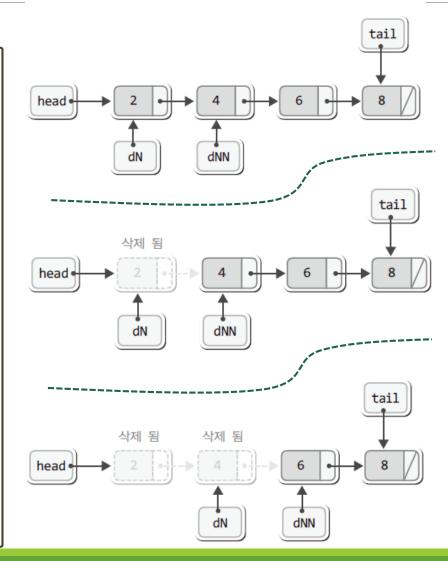
다수의 노드를 저장한 결과

예제 LinkedRead.c의 분석: 데이터 조회

```
전체 데이터의 축력 과정
if(head == NULL)
   printf("저장된 자연수가 존재하지 않습니다. ₩n");
else
                                                                       tail
   cur = head;
   printf("%d ", cur->data);
   while(cur->next != NULL)
      cur = cur->next;
      printf("%d ", cur->data);
                      LinkedRead.c의 일부
```

예제 LinkedRead.c의 분석: 데이터 삭제

```
전체 노드의 삭제 라정
if(head == NULL)
   return 0;
else
   Node * delNode = head;
   Node * delNextNode = head->next;
   printf("%d을 삭제\n", head->data);
   free(delNode);
   while(delNextNode != NULL)
      delNode = delNextNode;
      delNextNode = delNextNode->next;
      printf("%d을 삭제\n", delNode->data);
     free(delNode);
                    LinkedRead.c의 일부
```



 Chapter 04-2:

 단순 연결 리스트의 ADT와 구현

정렬 기능 추가된 연결 리스트의 ADT1

- void ListInit(List * plist);
- 초기화할 리스트의 주소 값을 인자로 전달한다.
- 리스트 생성 후 제일 먼저 호출되어야 하는 함수이다.
- void LInsert(List * plist, LData data);
- 리스트에 데이터를 저장한다. 매개변수 data에 전달된 값을 저장한다.
- •int LFirst(List * plist, LData * pdata);
- 첫 번째 데이터가 pdata가 가리키는 메모리에 저장된다.
- 데이터의 참조를 위한 초기화가 진행된다.
- 참조 성공 시 TRUE(1), 실패 시 FALSE(0) 반환
- •int LNext(List * plist, LData * pdata);
- 참조된 데이터의 다음 데이터가 pdata가 가리키는 메모리에 저장된다.
- 순차적인 참조를 위해서 반복 호출이 가능하다.
- 참조를 새로 시작하려면 먼저 LFirst 함수를 호출해야 한다.
- 참조 성공 시 TRUE(1), 실패 시 FALSE(0) 반환

이전라 동일

이전라 동일

이전라 동일

- 이전라 동일
 - 이전라 동일
- LData LRemove(List * plist);
- LFirst 또는 LNext 함수의 마지막 반환 데이터를 삭제한다.
- 삭제된 데이터는 반환된다.
- 마지막 반환 데이터를 삭제하므로 연이은 반복 호출을 허용하지 않는다.
- 이전라 동일
- •int LCount(List * plist);
- 리스트에 저장되어 있는 데이터의 수를 반환한다.

새로 추가된 함수 (자세한 내용은 4.3절에서)

void SetSortRule(List * plist, int (*comp)(LData d1, LData d2));
 - 리스트에 정렬의 기준이 되는 함수를 등록한다.

새 노드의 추가 위치에 따른 장점과 단점

새 노드를 연결 리스트의 머리에 추가하는 경우

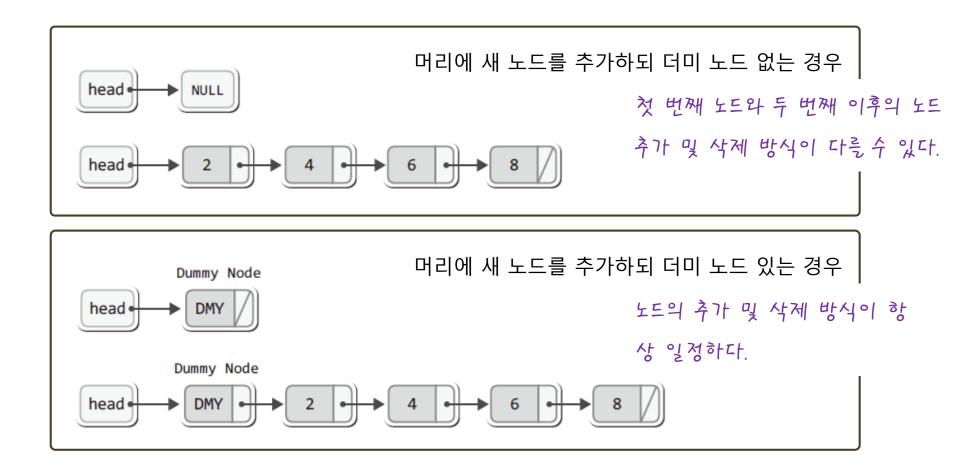
- · 장점 포인터 변수 tail이 불필요하다.
- · 단점 저장된 순서를 유지하지 않는다.

새 노드를 연결 리스트의 꼬리에 추가하는 경우

- · 장점 저장된 순서가 유지된다.
- · 단점 포인터 변수 tail이 필요하다.

두 가지 다 가능한 방법이다. 다만 tail의 관리를 생략하기 위해서 머리에 추가하는 것을 원칙으로 하자!

더미 노드 기반 연결 리스트



정렬 기능 추가된 연결 리스트 헤더파일

```
#define TRUE 1
#define FALSE 0
typedef int LData;
                                        typedef LinkedList List;
typedef struct _node
   LData data;
                                        void ListInit(List * plist);
   struct node * next;
                                        void LInsert(List * plist, LData data);
} Node; //노드의 구조체 표현
                                        int LFirst(List * plist, LData * pdata);
typedef struct _linkedList
                                        int LNext(List * plist, LData * pdata);
                                        LData LRemove(List * plist);
   Node * head;
                                        int LCount(List * plist);
   Node * cur;
                                        void SetSortRule(List * plist, int (*comp)(LData d1, LData d2));
   Node * before;
   int numOfData;
   int (*comp)(LData d1, LData d2);
} LinkedList; //연결 리스트의 구조체 표현
```

더미 노드 연결 리스트 구현: 초기화

```
typedef struct _linkedList
{
    Node * head;
    Node * cur;
    Node * before;
    int numOfData;
    int (*comp)(LData d1, LData d2);
} LinkedList;
```

초기학 함수의 정의를 위해서 살펴봐야 하는 구조체의 정의

초기화 함수의 정의

```
void ListInit(List * plist)
{
    plist->head = (Node*)malloc(sizeof(Node)); // 더미 노드의 생성
    plist->head->next = NULL;
    plist->comp = NULL;
    plist->numOfData = 0;
}
```

더미 노드 연결 리스트 구현: 삽입1

```
void LInsert(List * plist, LData data)
{

if(plist->comp == NULL)  // 정렬기준이 마련되지 않았다면,

FInsert(plist, data);  // 머리에 노드를 추가!

else  // 정렬기준이 마련되었다면,

SInsert(plist, data);  // 정렬기준에 근거하여 노드를 추가!
}
```

```
void FInsert(List * plist, LData data)
{

Node * newNode = (Node*)malloc(sizeof(Node)); // 새 노드 생성
newNode->data = data; // 새 노드에 데이터 저장

newNode->next = plist->head->next; // 새 노드가 다른 노드를 가리키게 함
plist->head->next = newNode; // 더미 노드가 새 노드를 가리키게 함
(plist->numOfData)++; // 저장된 노드의 수를 하나 증가시킴
}
```

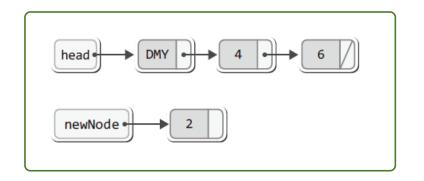
다음 slide에서 그림 과 함께 설명

더미 노드 연결 리스트 구현: 삽입2

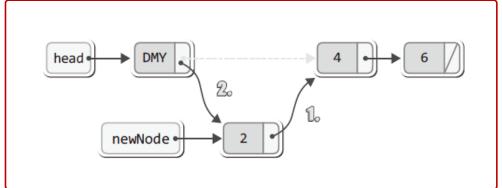
```
void FInsert(List * plist, LData data)
{
    Node * newNode = (Node*)malloc(sizeof(Node));
    newNode->data = data;

    newNode->next = plist->head->next;
    plist->head->next = newNode;

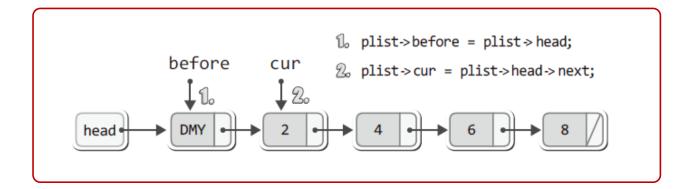
    (plist->numOfData)++;
}
```



모든 경우에 있어서 동일한 삽입과정은 거친다는 것이 더미 노드 기반 연결 리스트의 장점!



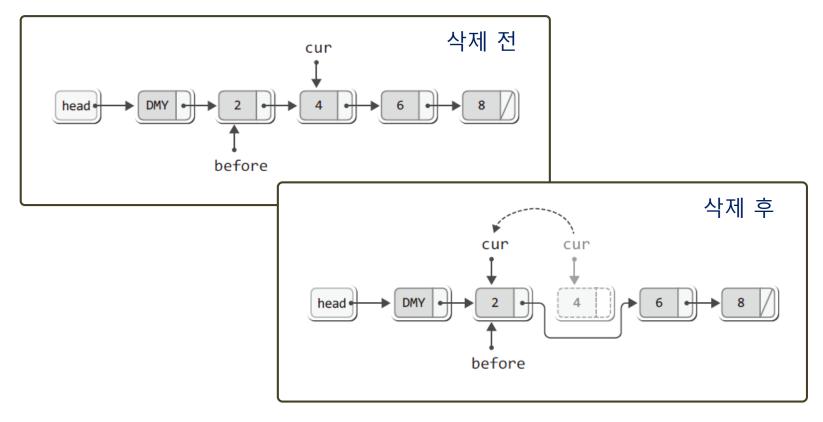
더미 노드 연결 리스트 구현: 참조1



더미 노드 연결 리스트 구현: 참조2

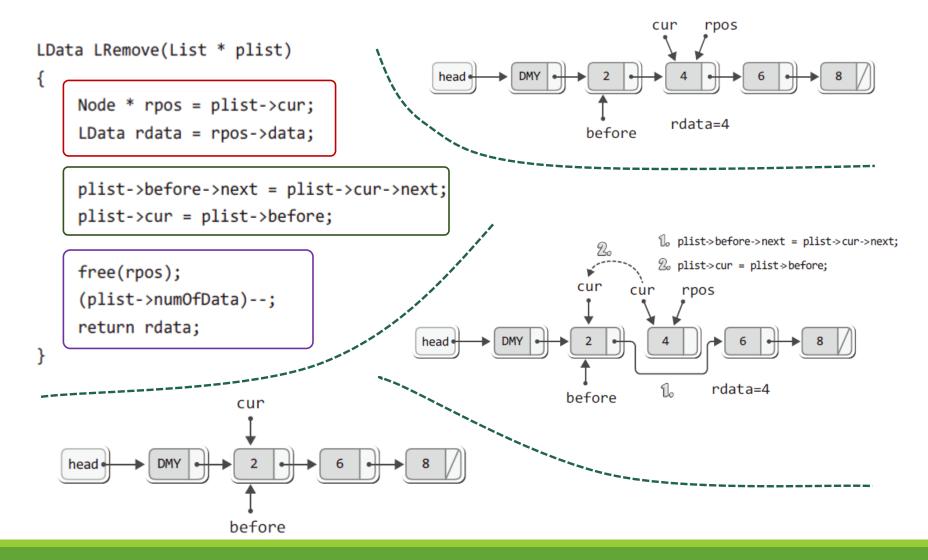
```
int LNext(List * plist, LData * pdata)
   if(plist->cur->next == NULL) // 더미 노드가 NULL을 가리킨다면,
       return FALSE;
                                   // 반환할 데이터가 없다!
    plist->before = plist->cur; // cur이 가리키던 것을 before가 가리킴
    plist->cur = plist->cur->next; // cur은 그 다음 노드를 가리킴
                                   // cur이 가리키는 노드의 데이터 전달
    *pdata = plist->cur->data;
   return TRUE;
                                   // 데이터 반환 성공!
                                plist->cur = plist->cur->next;
                                                           cur
                                head •
                                                before
                                         before
                                                    plist->before = plist->cur:
```

더미 노드 연결 리스트 구현: 삭제1



cur은 삭제 후 재조정의 라정은 거쳐야 하지만 before는 LFirst or LNext 호축 시 재설 정되므로 재조정의 라정이 불필요하다.

더미 노드 연결 리스트 구현: 삭제2



더미 기반 단순 연결 리스트 한데 묶기

DLinkedList.c DLinkedList.h DLinkedListMain.c

실행결과

현재 데이터의 수: 5 33 22 22 11 11

현재 데이터의 수: 3 33 11 11

Chapter 03의 ListMain.c의 main 함수와 완전히 동일하다. 다만 노드를 머리에 추가하는 방식이기 때문에 실행결과에서는 차이가 난다. Chapter 04-3: 연결리스트의 정렬 삽입의 구현

정렬기준 설정과 관련된 부분

단순 연결 리스트의 정결 관련 요소 세 가지

- · 정렬기준이 되는 함수를 등록하는 SetSortRule 함수
- · SetSortRule 함수 통해 전달된 함수정보 저장을 위한 LinkedList의 멤버 comp
- · comp에 등록된 정렬기준을 근거로 데이터를 저장하는 SInsert 함수



하나의 문장으로 구성한 결과

"SetSortRule 함수가 호출되면서 정렬의 기준이 리스트의 멤버 comp에 등록되면, SInsert 함수 내에서는 comp에 등록된 정렬의 기준을 근거로 데이터를 정렬하여 저장한다."

SetSortRule 함수 선언에 대한 이해

void SetSortRule (List * plist, int (*comp)(LData d1, LData d2));

```
    ✓ 반환형이 int이고,
    ✓ LData형 인자를 두 개 전달받는,
    ✓ 함수의 주소 값을 전달해라!
    int (*comp)(LData d1, LData d2)
    ✓ 함수의 주소 값을 전달해라!
```

```
int WholsPrecede(LData d1, LData d2) // typedef int LData;
{
   if(d1 < d2)
    return 0;  // d1이 정렬 순서상 앞선다.
   else
   return 1;  // d2가 정렬 순서상 앞서거나 같다.
}
```

인자로 전달이 가능한 함수의 예

정렬의 기준을 결정하는 함수에 대한 약속!

<u>이렇듯 결정된 약속을 근거로 함수가</u> <u>정의되어야 하며, 연결 리스트 또한 이</u> 를 근거로 구현되어야 한다.

약속에 근거한 함수 정의의 예: 오름차순 정렬

```
int cr = WholsPrecede(D1, D2);

Cr에 저장된 값이 0이라면

head . . . D1 . . D2 . . . tail D1이 head에 더 가깝다.

Cr에 저장된 값이 /이라면

head . . . D2 . . . D1 . . . tail D2가 head에 더 가깝다.
```

정렬의 기준을 설정하기 위한 함수의 정의

· 두 개의 인자를 전달받도록 함수를 정의한다.

함수의 정의 기준

·첫 번째 인자의 정렬 우선순위가 높으면 0을, 그렇지 않으면 1을 반환한다.

정렬 관련된 함수를 DLinkedListSortMain.c에 포함시켜야 함은 이해한다.

DLinkedList.c
DLinkedList.h
DLinkedListSortMain.c

현재 데이터의 수: 5 11 11 22 22 33

현재 데이터의 수: 3 11 11 33

실행결과

SetSortRule 함수와 멤버 comp

1. SetSortRule 함수의 호축은 통해서

```
void SetSortRule(List * plist, int (*comp)(LData d1, LData d2))
{
    plist->comp = comp;
}
```

```
typedef struct _linkedList
{
    Node * head;
    Node * cur;
    Node * before;
    int numOfData;
    int (*comp)(LData d1, LData d2);
} LinkedList;
```

3. 정렬 관련 SInsert 함수가 호충된다.

```
2. 멤버 comp가 초기학되면....
```

```
void LInsert(List * plist, LData data)
{
    if(plist->comp == NULL)
      FInsert(plist, data);
    else
      SInsert(plist, data);
}
```

SInsert 함수1

▶ [그림 04-31: SInsert 함수에서의 초기화]

```
void SInsert(List * plist, LData data)
  Node * newNode = (Node*)malloc(sizeof(Node));
  Node * pred = plist->head;
  newNode->data = data;
  // 새 노드가 들어갈 위치를 찾기 위한 반복문!
  while(pred->next != NULL && plist->comp(data, pred->next->data) != 0)
     pred = pred->next; // 다음 노드로 이동
                                                             Dummy Node
  newNode->next = pred->next;
  pred->next = newNode;
  (plist->numOfData)++;
                                                     ▶ [그림 04-30: 값의 대소가 정렬의 기준인 연결 리스트]
                                                     위 상황에서 다음 문장이 실행되었다고 가정!
                 pred
                                                                  SInsert(&slist, 5);
```

SInsert 함수2

```
void SInsert(List * plist, LData data)
                                              comp가 0% 반환한다는 것은 첫 번째 인자인 data가
  Node * newNode = (Node*)malloc(sizeof(Node));
                                               정렬 순서상 앞서기 때문에 head에 가까위야 한다는
  Node * pred = plist->head;
  newNode->data = data;
                                               의미!
  // 새 노드가 들어갈 위치를 찾기 위한 반복문!
  while(pred->next != NULL && plist->comp(data, pred->next->data) != 0)
     pred = pred->next; // 다음 노드로 이동
  newNode->next = pred->next;
  pred->next = newNode;
                                                                  pred
  (plist->numOfData)++;
                                      newNode
```

▶ [그림 04-32: SInsert 함수의 while문 탈출 이후]

SInsert 함수3

```
void SInsert(List * plist, LData data)
  Node * newNode = (Node*)malloc(sizeof(Node));
  Node * pred = plist->head;
  newNode->data = data;
  // 새 노드가 들어갈 위치를 찾기 위한 반복문!
  while(pred->next != NULL && plist->comp(data, pred->next->data) != 0)
     pred = pred->next; // 다음 노드로 이동
  newNode->next = pred->next;
  pred->next = newNode;
  (plist->numOfData)++;
                                                                       newNode ->next = pred ->next;
                                                                pred
                                                                       2 pred->next = newNode;
                                                             newNode
                                 ▶ [그림 04-33: SInsert 함수의 노드 추가 완료]
```

정렬의 핵심인 while 반복문

- · 반복의 조건 1 pred->next != NULL pred가 리스트의 마지막 노드를 가리키는지 묻기 위한 연산
- · 반복의 조건 2 plist->comp(data, pred->next->data) != 0
 새 데이터와 pred의 다음 노드에 저장된 데이터의 우선순위 비교를 위한 함수호출

```
while(pred->next != NULL && plist->comp(data, pred->next->data) != 0)
{
    pred = pred->next;  // 다음 노드로 이동
}
```

comp의 반환 값과 그 의미

```
while(pred->next != NULL && plist->comp(data, pred->next->data) != 0)
{
    pred = pred->next;  // 다음 노드로 이동
}
```

우리의 결정 내용! 이 내용은 근거로 SInsert 함수를 정의하였다.

· comp가 0을 반환

첫 번째 인자인 data가 정렬 순서상 앞서서 head에 더 가까워야 하는 경우

· comp가 1을 반환

두 번째 인자인 pred->next->data가 정렬 순서상 앞서서 head에 더 가까워야 하는 경우