



자료구조 실습

11/05





목차

- Array List (구현 X)
- Linked List
 - 동작 이론
 - Head에 node 추가
 - List 중간에 node 추가
 - List 내에서 node 제거
 - 인덱스를 이용한 데이터 조회
- List 구현 방법에 따른 시간 차이 확인



Array List - main.hpp

```
#define AL_CAP 1000                // 배열 용량을 상수로 정의

typedef struct {                  // 배열 리스트를 나타내는 구조체
    int list[AL_CAP];             // 실제 데이터를 담을 배열
    int n;                       // 현재 저장된 개수
} ArrayList;

void al_init(ArrayList* L);       // 리스트 초기화
int al_is_empty(const ArrayList* L); // 비었는지 확인
int al_size(const ArrayList* L);  // 크기 반환
void al_clear(ArrayList* L);      // 비우기
int al_append(ArrayList* L, int x); // 뒤에 추가(성공1/실패0)
int al_remove(ArrayList* L, int x); // 값 x 첫 1개 삭제
int al_get(const ArrayList* L, int idx); // idx번째 값(잘못되면 -1)
void al_print(const ArrayList* L, const char* tag); // 내용 출력
```



Array List

```
void al_init(ArrayList* L){ L->n = 0; }           // 개수를 0으로 두어 초기화
int al_is_empty(const ArrayList* L){ return (L->n == 0); } // 비었으면 1, 아니면 0
int al_size(const ArrayList* L){ return L->n; }     // 현재 개수 반환
void al_clear(ArrayList* L){ L->n = 0; }           // 개수를 0으로 만들어 비우기

int al_append(ArrayList* L, int x){               // 뒤에 값 x 추가
    if(L->n >= AL_CAP) return 0;                  // 용량을 넘으면 실패
    L->list[L->n] = x;                             // 뒤 위치에 값 저장
    L->n = L->n + 1;                                // 개수 1 증가
    return 1;                                     // 성공 반환
}

int al_remove(ArrayList* L, int x){               // 값 x 첫 1개 삭제
    int i = 0;                                    // i는 탐색 인덱스
    while(i < L->n && L->list[i] != x) i = i + 1; // x를 찾을 때까지 전진
    if(i == L->n) return 0;                        // 못 찾았으면 실패
    int j = i + 1;                                // j는 한 칸 뒤부터 시작
    while(j < L->n){ L->list[j-1] = L->list[j]; j = j + 1; } // 뒤를 한 칸씩 당김
    L->n = L->n - 1;                                // 개수 1 감소
    return 1;                                     // 성공 반환
}
```



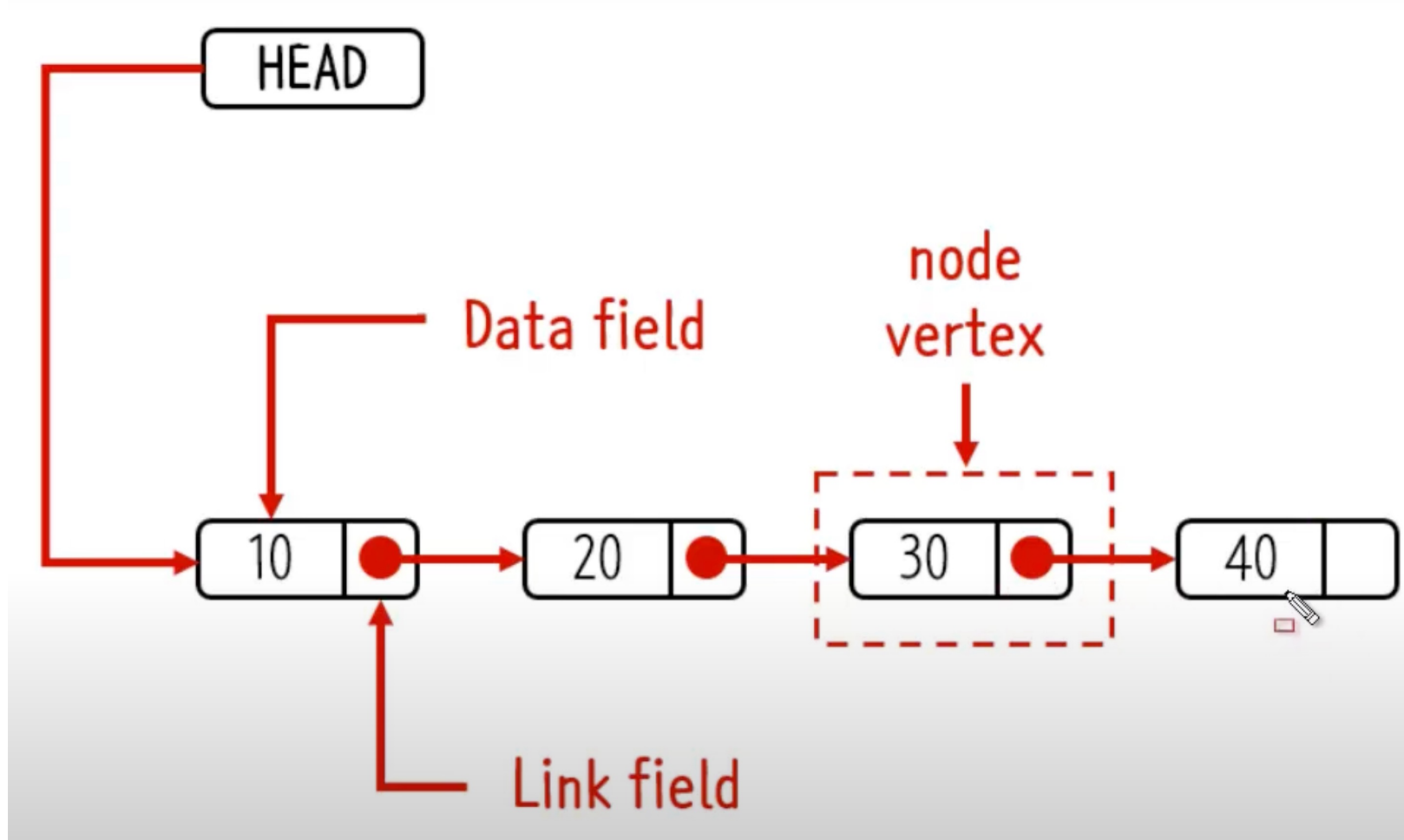
Array List

```
int  al_get(const ArrayList* L, int idx){           // idx번째 값
    if(idx < 0 || idx >= L->n) return -1;           // 잘못된 인덱스면 -1
    return L->list[idx];                           // 올바른면 해당 값 반환
}

void al_print(const ArrayList* L, const char* tag){ // 내용 출력
    printf("[%s] ", tag);                          // 태그 출력
    int i = 0;                                     // i는 인덱스
    while(i < L->n){                                // 전체 반복
        printf("%d", L->list[i]);                  // 값 출력
        if(i + 1 < L->n) printf(" ");              // 다음 값이 있으면 공백
        i = i + 1;                                // 다음으로 이동
    }
    printf(" (size=%d)\n", L->n);                  // 크기 출력
}
```

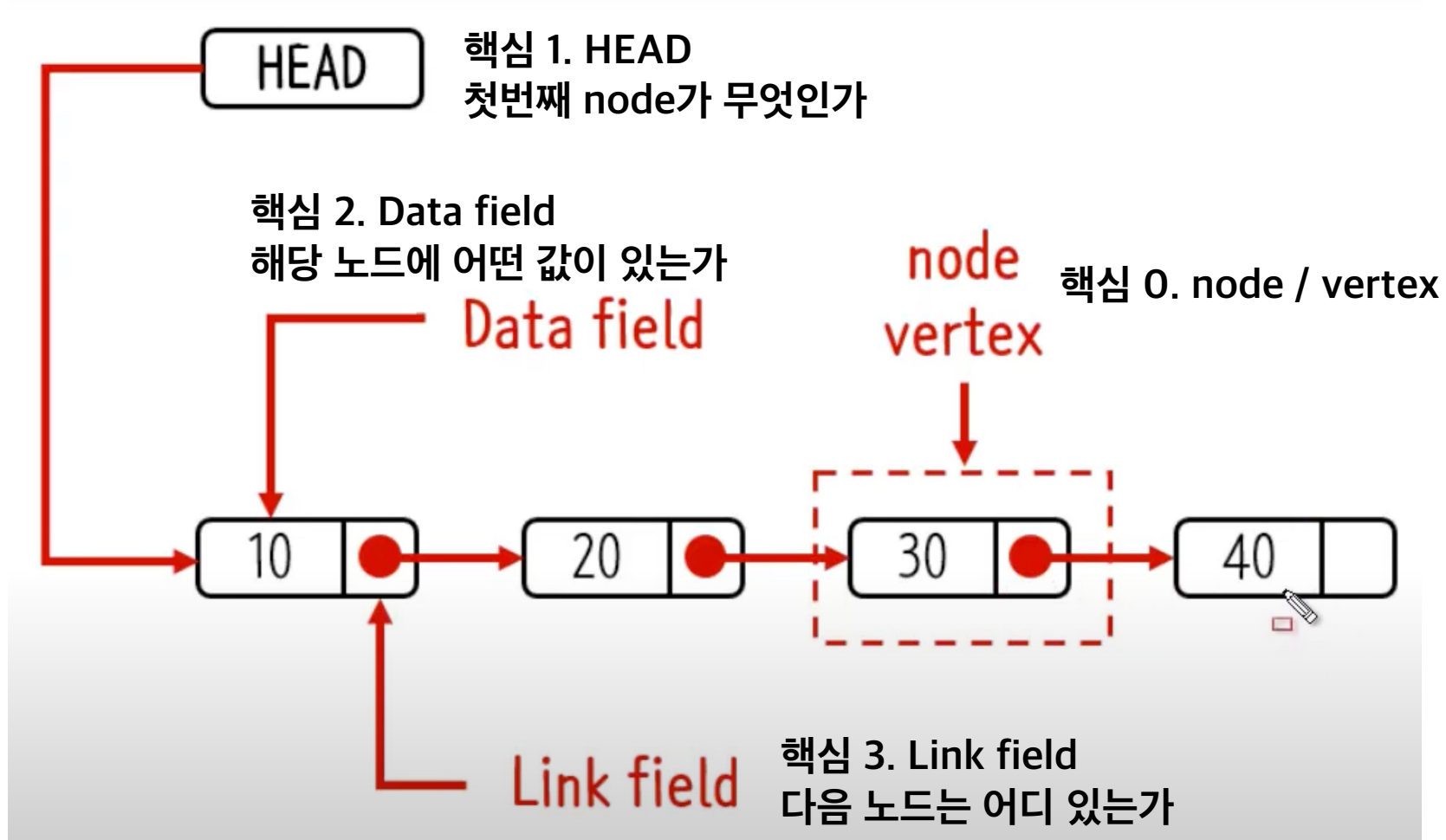


Linked List - 동작 이론





Linked List - 동작 이론





Linked List

```
typedef struct Node {           // 연결 리스트의 노드
    int x;                      // 데이터 값
    struct Node* next;          // 다음 노드를 가리키는 포인터
} Node;

typedef struct {                // 연결 리스트를 나타내는 구조체
    Node* head;                 // 머리(첫 노드)를 가리키는 포인터
    int n;                      // 현재 저장된 개수
} LinkedList;

void ll_init(LinkedList* L);    // 리스트 초기화
int ll_is_empty(const LinkedList* L); // 비었는지 확인
int ll_size(const LinkedList* L); // 크기 반환
void ll_clear(LinkedList* L);   // 모두 삭제
void ll_push_front(LinkedList* L, int x); // 머리에 삽입
void ll_insert(LinkedList* L, int idx, int x); // idx 위치에 삽입
int ll_remove(LinkedList* L, int x); // 값 x 첫 1개 삭제
int ll_get(const LinkedList* L, int idx); // idx번째 값(잘못되면 -1)
void ll_print(const LinkedList* L, const char* tag); // 내용 출력
```




Linked List

```
int NEED_TO_SOLVE = 1;

void ll_init(LinkedList* L){ L->head = NULL; L->n = 0; } // head=NULL, 개수=0
int ll_is_empty(const LinkedList* L){ return (L->n == NEED_TO_SOLVE); } // 비었으면 1
int ll_size(const LinkedList* L){ return L->n; } // 현재 개수 반환
```



Linked List

```
int NEED_TO_SOLVE = 1;

void ll_init(LinkedList* L){ L->head = NULL; L->n = 0; } // head=NULL, 개수=0
int ll_is_empty(const LinkedList* L){ return (L->n == NEED_TO_SOLVE); } // 비었으면 1
int ll_size(const LinkedList* L){ return L->n; } // 현재 개수 반환
```

```
void ll_init(LinkedList* L){ L->head = NULL; L->n = 0; } // Head=NULL, 개수=0
int ll_is_empty(const LinkedList* L){ return (L->n == 0); } // 비었으면 1
int ll_size(const LinkedList* L){ return L->n; } // 현재 개수 반환
```

Linked List



```
void ll_clear(LinkedList* L){  
    Node* p = L->NEED_TO_SOLVE;  
    while(p != NULL){  
        Node* d = p;  
        p = NEED_TO_SOLVE;  
        free(d);  
    }  
    L->head = NEED_TO_SOLVE;  
    L->n = NEED_TO_SOLVE;  
}
```

```
// 모든 노드를 삭제  
// p는 현재 노드  
// p가 NULL이 아닐 동안  
// d는 삭제할 노드  
// p를 다음으로 이동  
// d를 해제  
  
// head를 NULL로  
// 개수 0으로
```

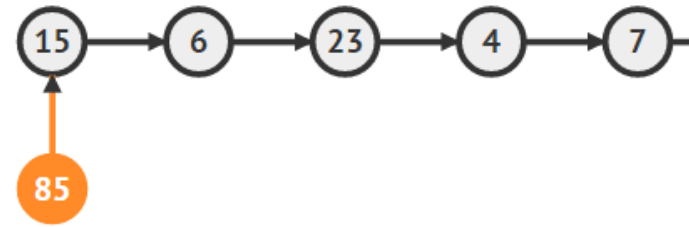
Linked List



```
void ll_clear(LinkedList* L){  
    Node* p = L->head;  
    while(p != NULL){  
        Node* d = p;  
        p = p->next;  
        free(d);  
    }  
    L->head = NULL;  
    L->n = 0;  
}
```

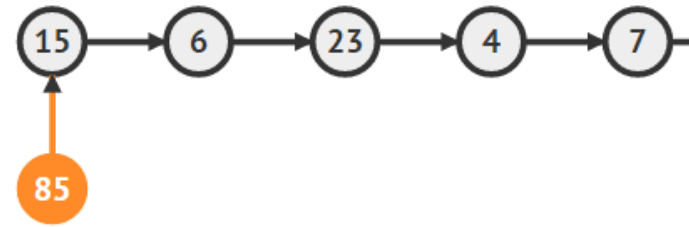
```
// 모든 노드를 삭제  
// p는 현재 노드  
// p가 NULL이 아닐 동안  
// d는 삭제할 노드  
// p를 다음으로 이동  
// d를 해제  
  
// Head를 NULL로  
// 개수 0으로
```

Linked List



```
void ll_insert(LinkedList* L, int idx, int x){  
    if(idx < 0 || idx > L->n) return;  
    Node* node = (Node*)malloc(sizeof(Node));  
    if(node == NULL) return;  
    node->x = NEED_TO_SOLVE;  
  
    // (1) 맨 앞(head) 삽입일 경우  
    if(idx == 0){  
        node->next = NEED_TO_SOLVE;  
        L->head = NEED_TO_SOLVE;  
        L->n = NEED_TO_SOLVE;  
        // 생각해 보기: L->n = n + 1;  
        return;  
    }  
    // idx 위치에 새 값 x 삽입  
    // 범위 벗어나면 무시  
    // 새 노드 생성  
    // 메모리 부족 시 종료  
    // 새 노드에 값 저장  
  
    // 새 노드가 기존 head를 가리킴  
    // head를 새 노드로 변경  
    // 개수 증가
```

Linked List



```
void ll_insert(LinkedList* L, int idx, int x){  
    if(idx < 0 || idx > L->n) return;  
    Node* node = (Node*)malloc(sizeof(Node));  
    if(node == NULL) return;  
    node->x = x;  
  
    // (1) 맨 앞(Head) 삽입일 경우  
    if(idx == 0){  
        node->next = L->head;  
        L->head = node;  
        L->n = L->n + 1;  
        return;  
    }  
}
```

// idx 위치에 새 값 x 삽입
// 범위 벗어나면 무시
// 새 노드 생성
// 메모리 부족 시 종료
// 새 노드에 값 저장

// 새 노드가 기존 Head를 가리킴
// Head를 새 노드로 변경
// 개수 증가



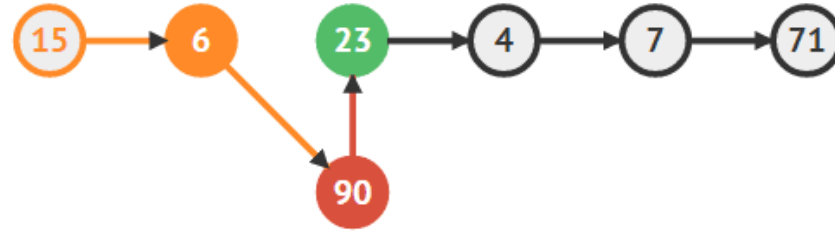
Linked List - 생각해 보기 (1)

```
void ll_insert(LinkedList* L, int idx, int x){    // idx 위치에 새 값 x 삽입
    if(idx < 0 || idx > L->n) return;           // 범위 벗어나면 무시
    Node* node = (Node*)malloc(sizeof(Node));   // 새 노드 생성
    if(node == NULL) return;                   // 메모리 부족 시 종료
    node->x = x;                                // 새 노드에 값 저장

    // (1) 맨 앞(Head) 삽입일 경우
    if(idx == 0){
        node->next = L->head;                  // 새 노드가 기존 Head를 가리킴
        L->head = node;                        // Head를 새 노드로 변경
        L->n = L->n + 1;                        // 개수 증가
        return;
    }
}
```

- **$L \rightarrow n = L \rightarrow n + 1;$** VS **$L \rightarrow n = n + 1;$**
- L은 LinkedList 구조체를 가리키는 포인터 (구조체 자체가 아니라 주소)
- 우리가 바꾸고 싶은 건, 이 포인터가 가리키고 있는 구조체 안의 멤버 n

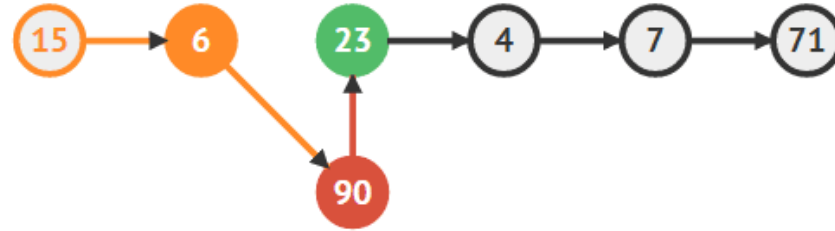
Linked List



```
void ll_insert(LinkedList* L, int idx, int x){  
    if(idx < 0 || idx > L->n) return;  
    Node* node = (Node*)malloc(sizeof(Node));  
    if(node == NULL) return;  
    node->x = x;  
    // (2) 중간 혹은 맨 끝 삽입  
    Node* prev = L->head;  
    int i = 0;  
    while(i < idx - 1 && prev->next != NULL){  
        prev = prev->next;  
        i = i + 1;  
    }  
    node->next = prev->next;  
    prev->next = node;  
    L->n = L->n + 1;  
}
```

// idx 위치에 새 값 x 삽입
// 범위 벗어나면 무시
// 새 노드 생성
// 메모리 부족 시 종료
// 새 노드에 값 저장
// 이전 노드 시작은 head
// 삽입 위치 직전까지 이동
// 새 노드가 이전 노드의 다음을 가리킴
// 이전 노드가 새 노드를 가리키게 변경
// 개수 증가

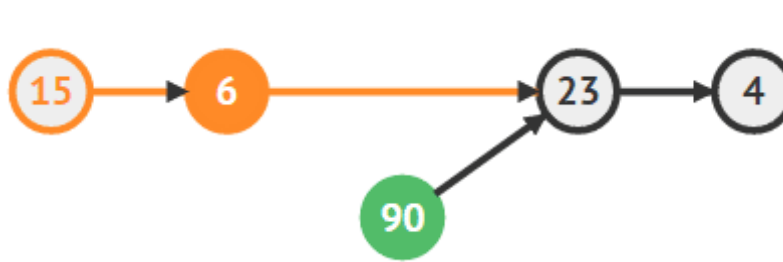
Linked List



```
void ll_insert(LinkedList* L, int idx, int x){  
    if(idx < 0 || idx > L->n) return;  
    Node* node = (Node*)malloc(sizeof(Node));  
    if(node == NULL) return;  
    node->x = x;  
    // (2) 중간 혹은 맨 끝 삽입  
    Node* prev = L->head;  
    int i = 0;  
    while(i < idx - 1 && prev->next != NULL){  
        prev = prev->next;  
        i = i + 1;  
    }  
    node->next = prev->next;  
    prev->next = node;  
    L->n = L->n + 1;  
}
```

// idx 위치에 새 값 x 삽입
// 범위 벗어나면 무시
// 새 노드 생성
// 메모리 부족 시 종료
// 새 노드에 값 저장
// 이전 노드 시작은 Head
// 삽입 위치 직전까지 이동
// 새 노드가 이전 노드의 다음을 가리킴
// 이전 노드가 새 노드를 가리키게 변경
// 개수 증가

Linked List

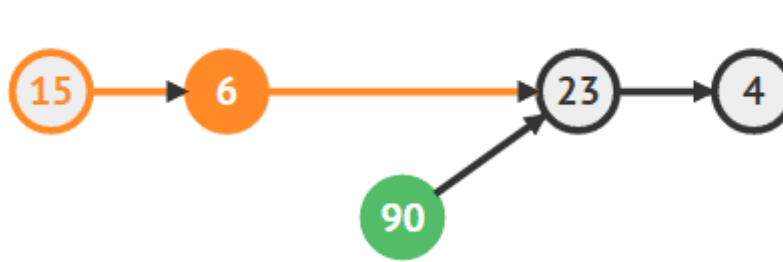


```
int ll_remove(LinkedList* L, int x){  
    if(L->head == NULL) return 0;  
    if(L->head->x == x){  
        Node* d = L->head;  
        L->head = NEED_TO_SOLVE;  
        free(d);  
        L->n = NEED_TO_SOLVE;  
        return 1;  
    }  
    Node* prev = L->head;  
    while(prev->next != NULL && prev->next->x != x) prev = prev->next; // 대상 찾기  
    if(prev->next == NULL) return 0; // 못 찾으면 실패  
    Node* d = prev->next;  
    prev->next = prev->next->next;  
    free(d);  
    L->n = NEED_TO_SOLVE;  
    return 1;  
    // 생각해 보기: 왜 자꾸 대상 노드가 Head일 때를 따로 처리해 주어야 할까?  
}
```

// 값 x 첫 1개 삭제
// 비었으면 실패
// head가 삭제 대상이면
// d는 삭제할 노드
// head를 다음으로 이동
// d 해제
// 개수 1 감소
// 성공 반환

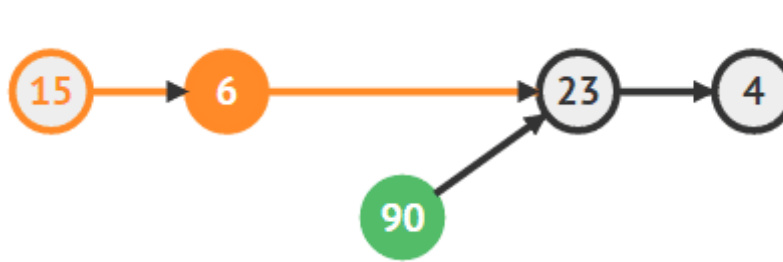
// prev는 이전 노드
// 대상 찾기
// 못 찾으면 실패
// d는 삭제할 노드
// 이전 노드가 d를 건너뛰게 연결
// d 해제
// 개수 1 감소
// 성공 반환

Linked List



```
int ll_remove(LinkedList* L, int x){  
    // 값 x 첫 1개 삭제  
    // 비었으면 실패  
    if(L->head == NULL) return 0;  
    if(L->head->x == x){  
        // Head가 삭제 대상이면  
        // d는 삭제할 노드  
        Node* d = L->head;  
        L->head = L->head->next;  
        free(d);  
        L->n = L->n - 1;  
        // Head를 다음으로 이동  
        // d 해제  
        // 개수 1 감소  
        return 1;  
        // 성공 반환  
    }  
    Node* prev = L->head; // prev는 이전 노드  
    while(prev->next != NULL && prev->next->x != x) prev = prev->next; // 대상 찾기  
    if(prev->next == NULL) return 0; // 못 찾으면 실패  
    Node* d = prev->next; // d는 삭제할 노드  
    prev->next = prev->next->next; // 이전 노드가 d를 건너뛰게 연결  
    free(d); // d 해제  
    L->n = L->n - 1; // 개수 1 감소  
    return 1; // 성공 반환  
    // 생각해 보기: 왜 자꾸 대상 노드가 Head일 때를 따로 처리해 주어야 할까?  
}
```

Linked List



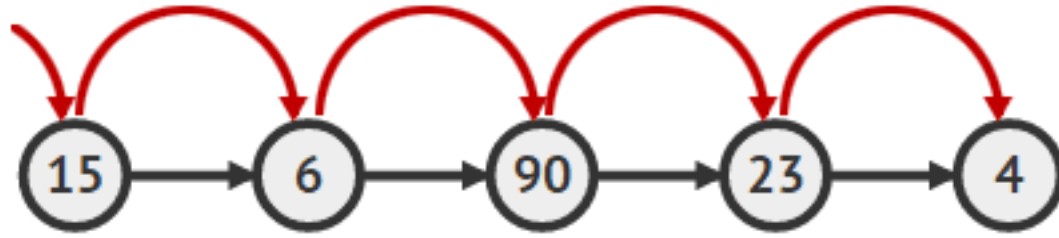
```
int ll_remove(LinkedList* L, int x){  
    // 값 x 첫 1개 삭제  
    // 비었으면 실패  
    if(L->head == NULL) return 0;  
    if(L->head->x == x){  
        // Head가 삭제 대상이면  
        // d는 삭제할 노드  
        Node* d = L->head;  
        L->head = L->head->next;  
        // Head를 다음으로 이동  
        free(d);  
        // d 해제  
        L->n = L->n - 1;  
        // 개수 1 감소  
        return 1;  
        // 성공 반환  
    }  
    Node* prev = L->head; // prev는 이전 노드  
    while(prev->next != NULL && prev->next->x != x) prev = prev->next; // 대상 찾기  
    if(prev->next == NULL) return 0; // 못 찾으면 실패  
    Node* d = prev->next; // d는 삭제할 노드  
    prev->next = d->next; // 이전 노드가 d를 건너뛰게 연결  
    free(d); // d 해제  
    L->n = L->n - 1; // 개수 1 감소  
    return 1; // 성공 반환  
    // 생각해 보기: 왜 자꾸 대상 노드가 Head일 때를 따로 처리해 주어야 할까?  
}
```



Linked List - 생각해 보기 (2)

- 왜 대상 노드가 Head일 때를 따로 처리해 주어야 할까?
- 연결 리스트의 기본 구조
 - `head → [data][next] → [data][next] → [data][next] → NULL`
- 보통의 삭제나 삽입 로직은 “이전 노드”가 필요
 - `prev->next = target->next; // 이전 노드가 target 다음 노드를 가리키게 변경`
`free(target);`
 - 첫 번째 노드(head)는 이전 노드가 없음
- 삽입할 때도 마찬가지로
 - 중간 이후 노드 → 이전 노드(prev)가 있으니까 prev->next를 수정
 - 첫 번째 노드(head) → 이전 노드가 없으니까 head 자체를 바꿔야 함

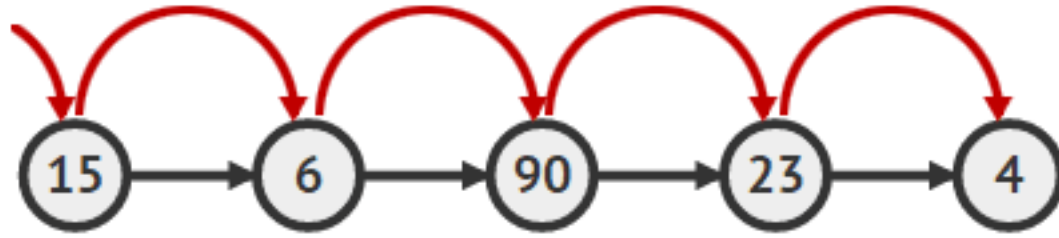
Linked List



```
int ll_get(const LinkedList* L, int idx){  
    if(idx < 0 || idx >= L->n) return -1;  
    Node* p = L->head;  
    int i = 0;  
    while(i < idx){ p = p->next; i = i + 1; }  
    return NEED_TO_SOLVE;  
}
```

// idx번째 값
// 잘못된 인덱스면 -1
// p는 현재 노드
// i는 현재 위치
// idx까지 이동
// 해당 노드의 값 반환

Linked List



```
int ll_get(const LinkedList* L, int idx){           // idx번째 값
    if(idx < 0 || idx >= L->n) return -1;           // 잘못된 인덱스면 -1
    Node* p = L->head;                             // p는 현재 노드
    int i = 0;                                       // i는 현재 위치
    while(i < idx){ p = p->next; i = i + 1; }       // idx까지 이동
    return p->x;                                     // 해당 노드의 값 반환
}
```



List 구현 방법에 따른 시간 차이 확인

- main.cpp 실행

```
● (base) minseo@minseo-MacBookAir-2 1105-linked-list % g++ -std=c++17 -O2 main.cpp answer_official.cpp -o run ./run
```

== Linked List vs Array ==

- 비교 항목 : 추가/삭제 (HEAD) / 인덱스 조회

[추가/삭제 (Head)] Array = 47 ms, Linked = 7 ms

해석 : Array는 앞에서 넣고 빼려면 뒤 원소들을 '밀고/당겨야' 해서 느림 ($O(N)$).

Linked는 Head 포인터만 바꾸면 되므로 빠름 ($O(1)$).

[인덱스 조회] Array = 0 ms, Linked = 541 ms (sum 39990/502658476)

해석 : Array는 연속 메모리라 list[i]에 즉시 접근 ($O(1)$)이 가능.

Linked는 i번째를 찾으려면 Head부터 i번 이동 ($O(N)$)이라 느림.

	추가/삭제	인덱스 조회
Array List		
Linked List		



수고하셨습니다

자료구조 실습 11/05

EOF