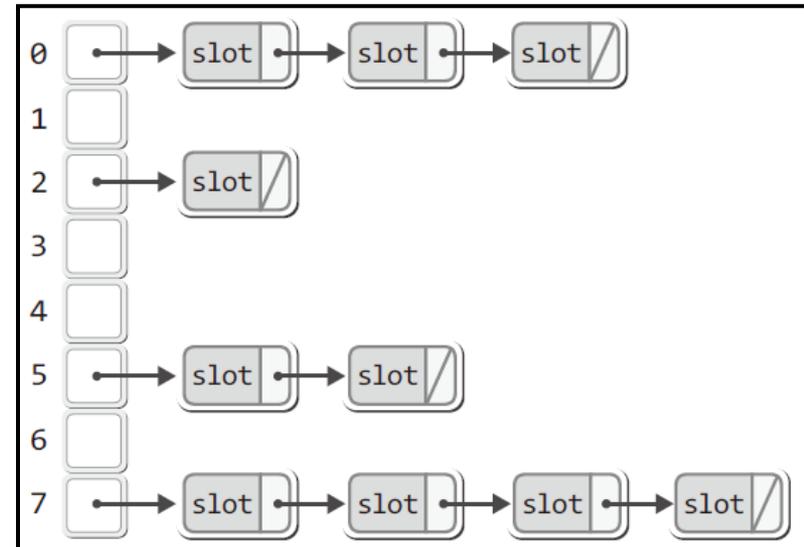
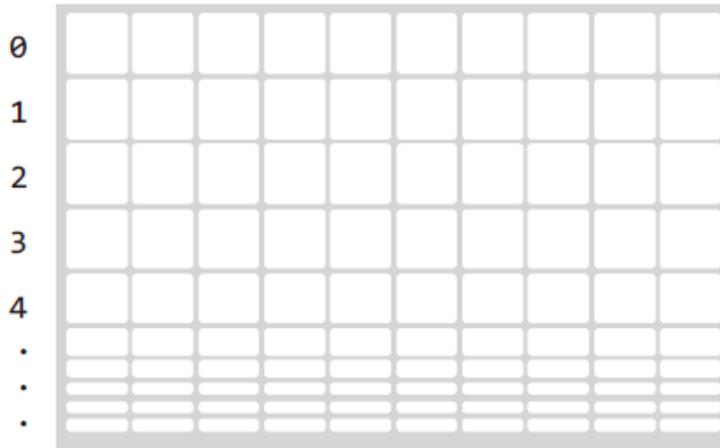


체이닝(달힌 어드레싱 모델)

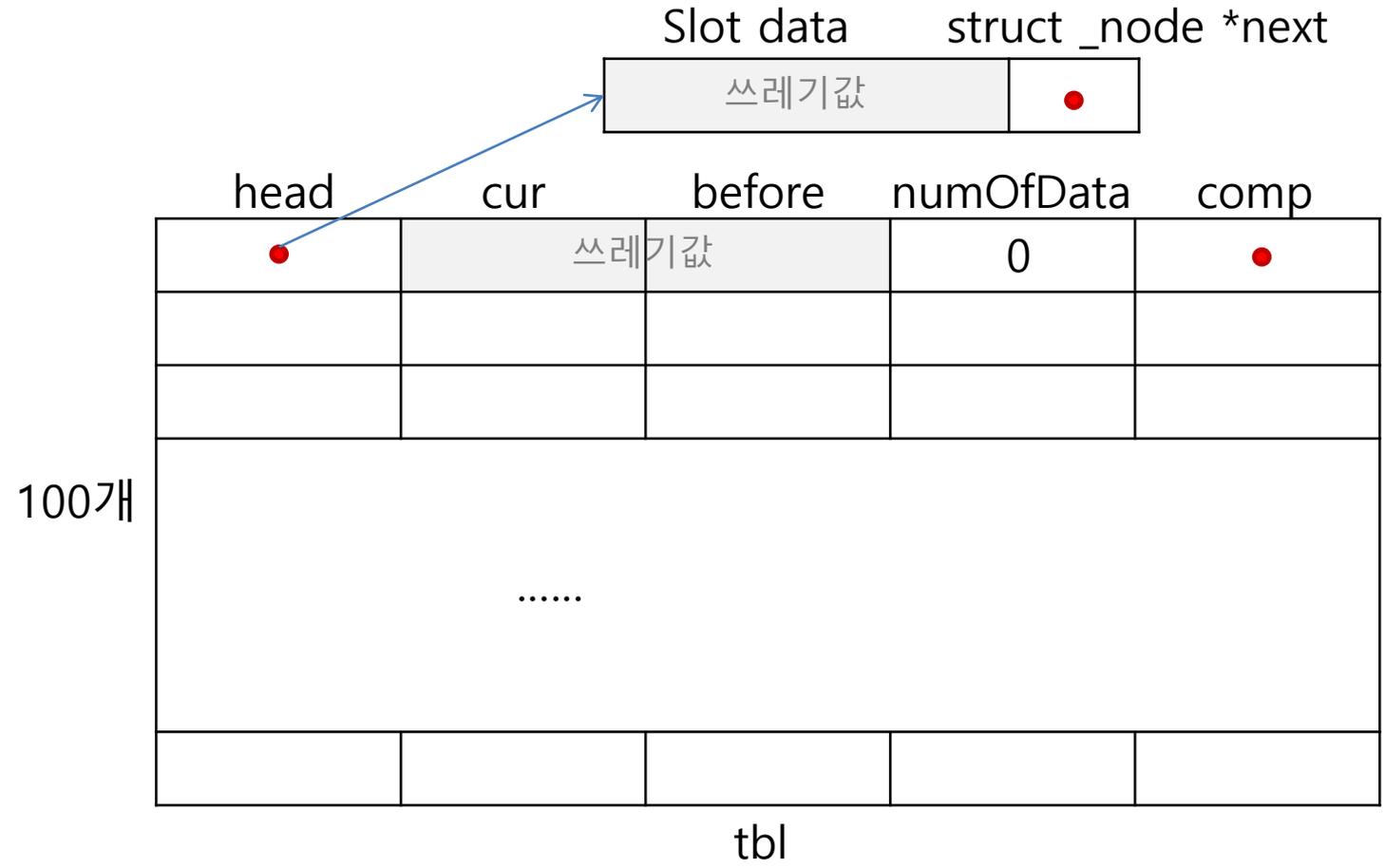
- ◆ 열린 어드레싱 모델 : 충돌이 발생하면 다른 자리에 저장.
- ◆ 달힌 어드레싱 모델 : 무슨 일이 있어도 자신의 자리에 저장. 한 자리에 여러 slot이 들어갈 수 있어야 함.
 - 여러 자리를 마련하는 방법 : 배열과 리스트
 - 리스트 선호 : 메모리 낭비 적으므로.



노드의 데이터 부분이 슬롯이 되게.
연결 리스트를 그대로 활용할 수 있음.



체이닝의 구현



체이닝의 구현

(Person, Slot 선언)

```
#define _CRT_SECURE_NO_WARNINGS
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
```

```
#define STR_LEN    50
typedef struct _person {
    int ssn;           // 고유번호
    char name[STR_LEN]; // 이름
    char addr[STR_LEN]; // 주소
} Person;
```

Person 선언 : 이전 내용과 같음.

```
typedef int Key;
typedef Person* Value;
typedef struct _slot {
    Key key;
    Value val;
} Slot;
```

Slot 선언 (상태 표시 필요 없어서 삭제됨)

체이닝의 구현 (연결리스트 선언)

```
#define TRUE 1
#define FALSE 0
```

```
typedef Slot LData; ← int 형에서 Slot으로 바꿈.
```

```
typedef struct _node {
    LData data;
    struct _node* next;
} Node;
```

```
typedef struct _linkedList {
    Node* head;
    Node* cur; ← LFirst, LNext 함수에서 사용.
    Node* before;
    int numOfData;
    int (*comp)(LData d1, LData d2);
} LinkedList;
```

```
typedef LinkedList List;
```

체이닝의 구현 (Table 선언)

```
#define MAX_TBL    100

typedef int HashFunc(Key k);

typedef struct _table
{
    List tbl[MAX_TBL];
    HashFunc* hf;
} Table;
```

Slot 대신 List로 바꿈.
한 자리에 여러 개의 Slot이
들어갈 수 있도록.

체이닝의 구현

(Person 구현 : 그대로)

```
int GetSSN(Person* p) {
    return p->ssn;
}

void ShowPerInfo(Person* p) {
    printf("주민등록번호: %d Wn", p->ssn);
    printf("이름: %s Wn", p->name);
    printf("주소: %s WnWn", p->addr);
}

Person* MakePersonData(int ssn, char* name, char* addr) {
    Person* newP = (Person*)malloc(sizeof(Person));

    newP->ssn = ssn;
    strcpy(newP->name, name);
    strcpy(newP->addr, addr);
    return newP;
}
```

체이닝의 구현

(연결리스트 구현)

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

```
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)++;
}
```

무조건 맨 앞에 insert
(comp가 없을 경우)

체이닝의 구현

(연결리스트 구현)

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

    while (pred->next != NULL &&
           plist->comp(data, pred->next->data) > 0)
    {
        pred = pred->next;
    }

    newNode->next = pred->next;
    pred->next = newNode;

    plist->numOfData++;
}
```

오름차순을 지키며 insert
(comp가 있을 경우)

체이닝의 구현 (연결리스트 구현)

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

```
int LFirst(List* plist, LData* pdata) {  
    if (plist->head->next == NULL)  
        return FALSE;  
  
    plist->before = plist->head;  
    plist->cur = plist->head->next;  
  
    *pdata = plist->cur->data;  
    return TRUE;  
}
```

LFirst 1회 호출 후
LNext N회 호출하여 사용.

삭제할 때는 Lfirst/Lnext 직
후에 LRemove 하면 최종
방문했던 노드가 삭제됨.

체이닝의 구현 (연결리스트 구현)

```
int LNext(List* plist, LData* pdata) {  
    if (plist->cur->next == NULL)  
        return FALSE;  
    plist->before = plist->cur;  
    plist->cur = plist->cur->next;  
    *pdata = plist->cur->data;  
    return TRUE;  
}
```

```
LData LRemove(List* plist) {  
    Node* rpos = plist->cur;  
    LData rdata = rpos->data;  
    plist->before->next = plist->cur->next;  
    plist->cur = plist->before;  
    free(rpos);  
    (plist->numOfData)--;  
    return rdata;  
}
```

LFirst 1회 호출 후
LNext N회 호출하여 사용.

삭제할 때는 Lfirst/Lnext 직
후에 LRemove 하면 최종
방문했던 노드가 삭제됨.

체이닝의 구현

(연결리스트 구현)

```
int LCount(List* plist)
{
    return plist->numOfData;
}

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

체이닝의 구현 (Table 구현)

```
void TBLInit(Table* pt, HashFunc* f)
{
    int i;

    for (i = 0; i < MAX_TBL; i++)
        ListInit(&(pt->tbl[i]));

    pt->hf = f;
}
```

체이닝의 구현 (Table 구현)

```
Value TBLSearch(Table* pt, Key k) {
    int hv = pt->hf(k);
    Slot cSlot;

    if (LFirst(&(pt->tbl[hv]), &cSlot)) {
        if (cSlot.key == k)
            return cSlot.val;
        else {
            while (LNext(&(pt->tbl[hv]), &cSlot)) {
                if (cSlot.key == k)
                    return cSlot.val;
            }
        }
    }
    return NULL;
}
```

LFirst 1회 호출 후
LNext N회 호출하여 사용.

체이닝의 구현 (Table 구현)

```
void TBLInsert(Table* pt, Key k, Value v)
{
    int hv = pt->hf(k);
    Slot ns = { k, v };

    if (TBLSearch(pt, k) != NULL)           // 키가 중복되었다
    면
    {
        printf("키 중복 오류 발생 %d\n", k);
        return;
    }
    else
    {
        LInsert(&(pt->tbl[hv]), ns);
    }
}
```

체이닝의 구현 (Table 구현)

```
Value TBLDelete(Table* pt, Key k) {
    int hv = pt->hf(k);
    Slot cSlot;
    if (LFirst(&pt->tbl[hv], &cSlot)) {
        if (cSlot.key == k) {
            LRemove(&pt->tbl[hv]);
            return cSlot.val;
        }
    }
    else {
        while (LNext(&pt->tbl[hv], &cSlot)) {
            if (cSlot.key == k) {
                LRemove(&pt->tbl[hv]);
                return cSlot.val;
            }
        }
    }
}
return NULL;
}
```

LFirst 1회 호출 후
LNext N회 호출하여 사용.

삭제할 때는 Lfirst/Lnext 직
후에 LRemove 하면 최종
방문했던 노드가 삭제됨.

체이닝의 구현

(해시함수와 main함수 구현 : 그대로)

```
int MyHashFunc(int k) {
    return k % 100;
}
```

키를 부분적으로만 사용한 별로 좋지 않은 해시의 예!!!

```
int main(void) {
    Table myTbl;
    Person *np, *sp, *rp;
    int id[] = { 20120003, 20130012, 20170049 };
    char* name[] = { "Lee", "Kim", "Han" };
    char* addr[] = { "Seoul", "Jeju", "Kangwon" };
    int count = sizeof(id) / sizeof(id[0]), i;

    TBLInit(&myTbl, MyHashFunc);
    .....
```

[실행결과]

주민등록번호: 201200

이름: Lee

주소: Seoul

주민등록번호: 201300

이름: Kim

주소: Jeju

주민등록번호: 201700

이름: Han

주소: Kangwon

체이닝의 구현

(main함수 구현 : 그대로)

.....

```
for (i = 0; i < count; i++) {  
    np = MakePersonData(id[i], name[i], addr[i]);  
    TBLInsert(&myTbl, GetSSN(np), np);  
}
```

← 데이터 입력

```
for (i = 0; i < count; i++) {  
    sp = TBLSearch(&myTbl, id[i]);  
    if (sp != NULL)  
        ShowPerInfo(sp);  
}
```

← 데이터 검색

```
for (i = 0; i < count; i++) {  
    rp = TBLDelete(&myTbl, id[i]);  
    if (rp != NULL)  
        free(rp);  
}
```

← 데이터 삭제

```
return 0;
```

```
}
```

● ←
break point :
myTbl 내용을 검사!

체이닝의 구현 (키 중복 시험)

```
int MyHashFunc(int k) {
    return k % 100;
}
```

```
int main(void) {
    Table myTbl;
    Person *np, *sp, *rp;
int id[] = { 20120003, 20130012, 20170049 };
    int id[] = { 20120003, 20130003, 20170003 };
    char* name[] = { "Lee", "Kim", "Han" };
    char* addr[] = { "Seoul", "Jeju", "Kangwon" };
    int count = sizeof(id) / sizeof(id[0]), i;

    TBLInit(&myTbl, MyHashFunc);
    .....
```

키를 중복시켜서 닫힌
어드레싱인지 확인!

[실행결과]

주민등록번호: 201200

이름: Lee

주소: Seoul

주민등록번호: 201300

이름: Kim

주소: Jeju

주민등록번호: 201700

이름: Han

주소: Kangwon

체이닝의 구현

(compare 함수 이용)

```
int compare( LData d1, LData d2 ) {  
    if (d1.key > d2.key)  
        return 1;  
    else if (d1.key < d2.key)  
        return -1;  
    else  
        return 0;  
}
```

수정한 후 break point
잡아서 오름차순 확인!

```
void TBLInit(Table* pt, HashFunc* f) {  
    int i;  
    for (i = 0; i < MAX_TBL; i++) {  
        ListInit(&(pt->tbl[i]));  
        SetSortRule(&pt->tbl[i], compare);  
    }  
    pt->hf = f;  
}
```