

# 자료구조 (Data Structure)

## 3주차: 스택

- Last In First Out (LIFO) 자료구조
- 가장 나중에 들어온 데이터가 가장 먼저 나간다
- 데이터 추가/삭제는 한쪽 끝에서만 일어난다

# 오늘 목표

- 단방향 링크드 리스트로 구현한 스택
- 배열로 구현한 스택
- 미로 찾기

# 단방향 링크드 리스트로 구현한 스택

- 처음 노드가 마지막 노드보다 추가/삭제가 쉽다
- top: 리스트의 처음 노드
- PUSH: 단방향 링크드 리스트의 INSERT\_FIRST
- POP: 단방향 링크드 리스트의 DELETE\_FIRST,  
이전 top의 데이터 반환

# 필수 헤더

- `#include <stdio.h>`
- `#include <stdlib.h>`

# 단방향 노드 개요

- 데이터와 다음 데이터 정보의 묶음
- next: 다음 노드 정보
- value: 저장된 데이터

# 단방향 노드 C 코드

```
struct node {  
    struct node *next;  
    int value;  
};
```

## CREATE(value, next) C 코드

```
struct node *node_create(int value,  
                           struct node *next)  
{  
    struct node *node = malloc(sizeof(struct node));  
    if (!node) exit(1);  
    node->value = value;  
    node->next = next;  
    return node;  
}
```



# 링크드리스트-스택 구조체 개요

- top: 현재 스택에서 가장 최근에 추가된 노드
- size: 노드 개수(항상  $0 \leq \text{size}$ )
- 유효 구간: top부터 next를 따라 size개 노드

# 링크드리스트-스택 구조체 C 코드

```
struct lstack {  
    struct node *top;  
    int size;  
};
```

# LSTACK\_INIT(stack) 개요

- stack을 빈 스택으로 초기화한다
- 동작: stack의 top을 NULL로 저장한다  
stack의 size를 0으로 저장한다

## LSTACK\_INIT(stack) C 코드

```
void lstack_init(struct lstack *stack)
{
    stack->top = NULL;
    stack->size = 0;
}
```

# LSTACK\_PUSH(stack, value) 개요

- 데이터가 value인 새 노드를 만들고 top 앞에 연결한다
- 동작: stack의 top에 node\_create(value, stack의 top)을 저장한다  
stack의 size를 1 증가시킨다

## LSTACK\_PUSH(stack, value) C 코드

```
void lstack_push(struct lstack *stack, int value)
{
    stack->top = node_create(value, stack->top);
    stack->size++;
}
```

# LSTACK\_POP(stack) 개요

- stack의 top을 삭제하고, 데이터를 반환한다
- 조건: stack이 비어있지 않음
- 동작: old\_top에 stack의 top을 저장한다  
v에 old\_top의 value를 저장한다  
stack의 size를 1 감소시킨다  
stack의 top에 old\_top의 next를 저장한다  
old\_top을 삭제한다
- 반환: v

## LSTACK\_POP(stack) C 코드

```
int lstack_pop(struct lstack *stack)
{
    if (stack->size == 0) exit(1);

    struct node *old_top = stack->top;

    int v = old_top->value;
```



## LSTACK\_POP(stack) C 코드

```
stack->size--;
```

```
stack->top = old_top->next;
```

```
free(old_top);
```

```
return v;
```

```
}
```

## LSTACK\_CLEAR(stack) 개요

- stack에 남아 있는 모든 노드를 free하고 비운다
- 동작: 현재 top에서부터 next를 따라가며 노드 free
- 결과: top=NULL, size=0

## LSTACK\_CLEAR(stack) C 코드

```
void lstack_clear(struct lstack *stack)
{
    struct node *cur = stack->top;

    while (cur) {
        struct node *next = cur->next;

        free(cur);
    }
}
```

## LSTACK\_CLEAR(stack) C 코드

```
cur = next;
```

```
}
```

```
stack->top = NULL;
```

```
stack->size = 0;
```

```
}
```

# LSTACK\_TEST() 개요

- LSTACK\_PUSH, LSTACK\_POP 기능을 확인해본다.
- 먼저 1, 2, 3을 차례로 PUSH한다
- POP한 결과를 출력하는 것을 3회 반복한다
- 기대 출력: 3 2 1

# LSTACK\_TEST() C 코드

```
void lstack_test()
{
    struct lstack s;

    lstack_init(&s);

    for (int i = 1; i <= 3; i++)

        lstack_push(&s, i); // 1, 2, 3
```

## LSTACK\_TEST() C 코드

```
printf("%d ", lstack_pop(&s)); // 3
```

```
printf("%d ", lstack_pop(&s)); // 2
```

```
printf("%d\n", lstack_pop(&s)); // 1
```

```
lstack_clear(&s);
```

```
}
```

## 퀴즈 — 링크드리스트 스택 PUSH

- 초기 상태: `top->value == 20`이고, `top->size == 1`.

`lstack_push(&s, 5)` 호출 뒤 올바른 상태는?

A) `top->value = 5, size = 2`

B) `top->value = 2, size = 1`

C) `top->value = 2, size = 2`

D) `top->value = 5, size = 1`



# 배열-스택 구조체 개요

- 데이터를 배열의 오른쪽부터 순서대로 저장한다
- data: 배열
- capacity: 최대 저장량
- top: 마지막에 추가된 데이터의 인덱스  
(스택이 비어있으면,  $top == capacity + 1$ )

# 배열-스택 구조체 C 코드

```
struct astack {  
    int *data;  
  
    int capacity;  
  
    int top;  
  
};
```

# ASTACK\_INIT(stack, cap) 개요

- cap개 데이터를 저장가능하게 stack을 초기화한다
- 조건:  $cap > 0$
- 동작: stack의 data에 새로운 배열을 저장한다  
(배열 크기:  $cap + 1$ )  
stack의 capacity에 cap을 저장한다  
stack의 top에  $cap + 1$ 을 저장한다

## ASTACK\_INIT(stack, cap) C 코드

```
void astack_init(struct astack *stack, int cap)
{
    if (cap <= 0) exit(1);
    stack->data = malloc(sizeof(int) * (cap + 1));
    if (!stack->data) exit(1);
    stack->capacity = cap;
    stack->top = cap + 1;
}
```

# ASTACK\_PUSH(stack, val) 개요

- stack에 val을 추가한다
- 조건: stack의 top > 1
- 동작: stack의 top을 1 감소시킨다  
stack의 data[stack의 top]에 val을 저장한다

## ASTACK\_PUSH(stack, val) C 코드

```
void astack_push(struct astack *stack, int val)
{
    if (stack->top == 1) exit(1);

    stack->data[--stack->top] = val;
}
```

# ASTACK\_POP(stack) 개요

- stack에서 top을 삭제하고 데이터를 반환한다
- 조건: stack이 비어있지 않음 ( $top \leq capacity$ )
- 동작: v에 stack의 data[stack의 top]을 저장한다  
stack의 top을 1 증가시킨다
- 반환: v

## ASTACK\_POP(stack) C 코드

```
int astack_pop(struct astack *stack)
{
    if (stack->top == stack->capacity + 1) exit(1);
    return stack->data[stack->top++];
}
```



# ASTACK\_DATA\_FREE(stack) 개요

- astack가 보유한 data 배열을 free하고 비운다
- 결과: data=NULL, capacity=0, top=1

# ASTACK\_DATA\_FREE(stack) C 코드

```
void astack_data_free(struct astack *stack)
{
    int *to_free = stack->data;
    stack->capacity = 0;
    stack->data = NULL;
    stack->top = 1;
    free(to_free);
}
```

# ASTACK\_TEST() 개요

- ASTACK\_PUSH, ASTACK\_POP 기능을 확인해본다.
- 먼저 크기 3으로 INITIALIZE한다
- 먼저 10, 20, 30을 차례로 PUSH한다
- POP한 결과를 출력하는 것을 3회 반복한다
- 기대 출력: 30 20 10

# ASTACK\_TEST() C 코드

```
void astack_test()
{
    struct astack s;

    astack_init(&s, 3);

    for (int i = 10; i <= 30; i += 10)
        astack_push(&s, i); // 10, 20, 30
```

## ASTACK\_TEST() C 코드

```
printf("%d ", astack_pop(&s)); // 30
```

```
printf("%d ", astack_pop(&s)); // 20
```

```
printf("%d\n", astack_pop(&s)); // 10
```

```
astack_data_free(&s);
```

```
}
```

## 퀴즈 — 배열 스택의 초기 상태

- `cap=2`으로 `astack_init(&s, 2)` 직후 초기 스택일 때, `s.top`의 값은?

A) 0

B) 1

C) 2

D) 3

## 미로 정보: 2차원 배열 (배열의 배열)

- 미로[i][j]: (행 i, 열 j) 위치의 상태
- 0 : 가도 됨
- 1 : 갈 수 없거나 이미 갔음
- 처음 주어진 미로 정보를 수정해도 된다고 가정

# CREATE\_SAMPLE\_MAZE() 개요

- 미로 샘플 2차원 배열을 만들어서 반환한다
- 동작: maze에 행 개수만큼 메모리 할당  
maze의 각 행에 열 개수만큼 메모리 할당  
maze의 테두리에 1 저장  
sample에 미로 샘플 저장 (2차원 배열 초기화)  
maze 안쪽에 sample 데이터 복사  
maze 반환



# CREATE\_SAMPLE\_MAZE() C 코드

```
int **create_sample_maze()
{
    int **maze = malloc(sizeof(int *) * 7);

    if (!maze) return NULL;

    for (int i = 0; i < 7; i++) {
        maze[i] = malloc(sizeof(int) * 7);
```

# CREATE\_SAMPLE\_MAZE() C 코드

```
if (!maze[i]) {  
    for (int j = 0; j < i; j++)  
        free(maze[j]);  
  
    free(maze);  
  
    return NULL;  
}  
}
```

# CREATE\_SAMPLE\_MAZE() C 코드

```
for (int i = 0; i < 7; i++) {  
    maze[0][i] = 1;  
  
    maze[6][i] = 1;  
  
    maze[i][0] = 1;  
  
    maze[i][6] = 1;  
  
}
```

# CREATE\_SAMPLE\_MAZE() C 코드

```
int sample[5][5] = {  
    {0, 1, 0, 0, 0},  
    {0, 1, 0, 1, 0},  
    {0, 0, 0, 1, 0},  
    {0, 1, 1, 1, 0},  
    {0, 0, 0, 0, 0},  
};
```

# CREATE\_SAMPLE\_MAZE() C 코드

```
for (int i = 1; i <= 5; i++) {  
    int i_s = i - 1;  
    for (int j = 1; j <= 5; j++) {  
        int j_s = j - 1;  
        maze[i][j] = sample[i_s][j_s];  
    }  
}
```

# CREATE\_SAMPLE\_MAZE() C 코드

```
return maze;
```

```
}
```

## MAZE\_FREE(maze, nrows) 개요

- 2차원 배열 maze의 각 행을 free하고, 마지막에 행 포인터 배열을 free한다
- 인자: maze(행 포인터 배열), nrows(행 개수)
- 예) create\_sample\_maze()에서 7×7 이차원 배열을 만들었다면 nrows=7

## MAZE\_FREE(maze, nrows) C 코드

```
void maze_free(int **maze, int nrows)
{
    if (!maze) return;

    for (int i = 0; i < nrows; i++)
        free(maze[i]);

    free(maze);
}
```



## 좌표 구조체

- row: 행 좌표
- col: 열 좌표
- prev\_size: 현재 점을 탐색 경로에 추가하기 직전에  
경로의 길이 (시작점은 0)

# 좌표 구조체

```
struct point {  
    int row;  
    int col;  
    int prev_size;  
};
```

# MAZE\_STATUS(maze, point) 개요

- 반환: maze[point의 row][point의 col]
- 0 : 아직 처리하지 않은 통로
- 1 : 벽/이미 방문/방문 예정 (모두 방문 계획 금지)

# MAZE\_STATUS(maze, point) C 코드

```
int maze_status(int **maze, struct point point)
{
    return maze[point.row][point.col];

    // 0 : 방문 계획 가능
    // 1 : 방문 계획 금지
}
```

# MAZE\_MARK(maze, point) 개요

- maze[point의 row][point의 col]에 1 저장
- 방문했거나 방문 예정 표시

## MAZE\_MARK(maze, point) C 코드

```
void maze_mark(int **maze, struct point point)
{
    maze[point.row][point.col] = 1;
    // 추가 방문 계획 금지 표시
}
```

# 좌표 리스트/스택 구조체 개요

- points: 좌표 구조체의 배열
- size: 저장된 좌표 개수
- capacity: 최대 저장량

# 좌표 리스트/스택 구조체 C 코드

```
struct alstack {  
    struct point *points;  
  
    int size;  
  
    int capacity;  
  
};
```



# ALSTACK\_CREATE(cap) 개요

- list에 새 좌표 리스트/스택 저장
- list의 points에 새 배열 저장 (크기:  $\text{cap} + 1$ )
- list의 capacity에 cap 저장
- list의 size에 0 저장
- 반환: list

## ALSTACK\_CREATE(cap) C 코드

```
struct alstack *alstack_create(int cap)
{
    if (cap <= 0) return NULL;

    struct alstack *list = malloc(sizeof(struct alstack));

    if (!list) return NULL;

    list->points
        = malloc(sizeof(struct point) * (cap + 1));
```

## ALSTACK\_CREATE(cap) C 코드

```
if (!list->points) {  
    free(list);  
    return NULL;  
}  
  
list->capacity = cap;  
  
list->size = 0;
```

# ALSTACK\_CREATE(cap) C 코드

```
return list;
```

```
}
```

# ALSTACK\_PUSH(list, point) 개요

- 조건: list의 size < list의 capacity
- size 1 증가
- list의 points[size]에 point 저장

## ALSTACK\_PUSH(list, point) C 코드

```
void alstack_push(struct alstack *list,  
                  struct point point)  
{  
    if (list->size == list->capacity) exit(1);  
    list->points[++list->size] = point;  
}
```

## ALSTACK\_POP(list) 개요

- 조건: list의 size > 0
- tmp에 list의 points[size] 저장
- list의 size 1 감소
- 반환: tmp

## ALSTACK\_POP(list) C 코드

```
struct point alstack_pop(struct alstack *list)
{
    if (list->size == 0) exit(1);

    return list->points[list->size--];
}
```



# ALSTACK\_CUT(list, new\_size) 개요

- 조건:  $0 \leq \text{new\_size} \leq \text{list의 size}$
- list의 size를 new\_size로 변경

## ALSTACK\_CUT(list, new\_size) C 코드

```
void alstack_cut(struct alstack *list, int new_size)
{
    if (new_size < 0 || new_size > list->size) exit(1);

    list->size = new_size;
}
```

## ALSTACK\_FREE(list) 개요

- alstack가 보유한 points 배열과 자신을 free한다
- 주의: alstack은 alstack\_create()로 동적 할당됨,  
따라서, free(list) 필요

## ALSTACK\_FREE(list) C 코드

```
void alstack_free(struct alstack *list)
{
    if (!list) return;

    free(list->points);

    list->points = NULL;

    free(list);
}
```

# PUSH\_NBRs(maze, to\_visit, point) 개요

- n\_added에 0 저장
- 반복: point의 상하좌우 좌표 next에 대하여  
만약: STATUS(maze, next) == 0 이면  
    // next의 prev\_size는 point까지 경로 길이  
    next의 prev\_size에 point의 prev\_size + 1 저장  
    maze\_mark(maze, next)  
    alstack\_push(to\_visit, next)  
    n\_added 1 증가
- 반환: n\_added // 추가된 좌표 개수

## NEXT\_POINT(point, direction) 개요

- point의 좌표를 direction 방향으로 이동한 좌표 반환
- direction: 1(상), 2(하), 3(좌), 4(우)
- prev\_size는 변경하지 않음

## NEXT\_POINT(point, direction) C 코드

```
struct point next_point(struct point point,  
                        int direction)  
{  
    struct point next = point;  
  
    if (direction == 1) {  
        next.row--;  
    } else if (direction == 2) {  
        next.row++;  
    }
```

## NEXT\_POINT(point, direction) C 코드

```
} else if (direction == 3) {
```

```
    next.col--;
```

```
} else if (direction == 4) {
```

```
    next.col++;
```

```
}
```

```
return next;
```

```
}
```



## PUSH\_NBRs(maze, to\_visit, point) C 코드

```
int push_nbrs(int **maze, struct alstack *to_visit,
              struct point point)
{
    int n_added = 0;

    for (int direction = 1; direction <= 4; direction++) {
        struct point next = next_point(point, direction);

        if (maze_status(maze, next) == 0) {
            maze_mark(maze, next);
        }
    }
}
```

## PUSH\_NBR(S(maze, to\_visit, point) C 코드

```
next.prev_size = point.prev_size + 1;
```

```
alstack_push(to_visit, next);
```

```
n_added++;
```

```
}
```

```
}
```

```
return n_added;
```

```
}
```

# FIND(maze, start, end, len) 개요 1/4

- to\_visit에 alstack\_create(len \* len) 저장 // 갈 곳들
- path에 alstack\_create(len \* len) 저장 // 경로 기록
- going\_back에 0 저장 // 막다른 곳 체크
- start의 prev\_size에 0 저장
- maze\_mark(maze, start)
- alstack\_push(to\_visit, start)

# FIND(maze, start, end, len) C 코드 1/4

```
struct alstack *find(int **maze, struct point start,  
                     struct point end, int len)  
{  
    struct alstack *to_visit = alstack_create(len * len);  
  
    if (!to_visit) return NULL;  
  
    struct alstack *path = alstack_create(len * len);  
  
    if (!path) {  
        alstack_free(to_visit);
```

## **FIND(maze, start, end, len) 1/4**

```
    return NULL;  
  
}  
  
int going_back = 0;  
  
start.prev_size = 0;  
  
maze_mark(maze, start);  
  
alstack_push(to_visit, start);
```

## FIND(maze, start, end, len) 2/4

- 반복: to\_visit이 비어있지 않음

point에 alstack\_pop(to\_visit) 저장

만약: going\_back == 1

alstack\_cut(path, point의 prev\_size)

alstack\_push(path, point)

## **FIND(maze, start, end, len) 2/4**

```
while (to_visit->size > 0) {  
    struct point point = alstack_pop(to_visit);  
    if (going_back == 1) {  
        alstack_cut(path, point.prev_size);  
    }  
    alstack_push(path, point);  
}
```

## FIND(maze, start, end, len) 3/4

만약: point와 end의 좌표가 동일

alstack\_free(to\_visit)

반환: path // 도착점 포함 경로

n에 push\_nbrs(maze, to\_visit, point) 저장

만약: n == 0

going\_back에 1 저장 // 막다른 곳 처리 예정



## FIND(maze, start, end, len) 3/4

```
if (point.row == end.row  
    && point.col == end.col) {  
    alstack_free(to_visit);  
    return path; // 도착점 포함 경로  
}
```

## **FIND(maze, start, end, len) 3/4**

```
int n = push_nbrs(maze, to_visit, point);
```

```
if (n == 0) {
```

```
    going_back = 1; // 막다른 곳 처리
```

```
}
```

## FIND(maze, start, end, len) 4/4

그외:

going\_back에 0 저장

다음 반복으로

- alstack\_free(to\_visit) // path는 호출 함수에서 free
- alstack\_cut(path, 0) // path에 못찾음 표시
- 반환: path

## FIND(maze, start, end, len) 4/4

```
    else {  
        going_back = 0;  
    }  
}  
  
alstack_free(to_visit);  
  
alstack_cut(path, 0); // 못찾음  
  
return path;  
}
```

## MAZE\_TEST() 개요

- 시작점 (1,1)  $\rightarrow$  도착점 (5,5) 경로를 찾는다.

## MAZE\_TEST() C 코드

```
void maze_test()
{
    int **maze = create_sample_maze();

    if (!maze) {
        printf("maze create failed\n");
        return;
    }
```

## MAZE\_TEST() C 코드

```
struct point start = {1, 1, 0};
struct point end  = {5, 5, 0};
struct alstack *path = find(maze, start, end, 5);
if (!path) {

    printf("path alloc failed\n");

    maze_free(maze, 7);

    return;
}
```

## MAZE\_TEST() C 코드

```
if (path->size == 0) {  
    printf("no path\n");  
} else {  
  
    for (int i = 1; i <= path->size; i++)  
  
        printf("(%d,%d), ", path->points[i].row,  
                path->points[i].col);  
  
    printf("\n");  
}
```



# MAZE\_TEST() C 코드

//리소스 정리

maze\_free(maze, 7);

alstack\_free(path);

}

## 퀴즈 — 이웃 처리 순서(push\_nbrs)

- push\_nbrs에서 이웃에 대한 올바른 처리 순서는?

A) PUSH, MARK, prev\_size 설정

B) STATUS 검사, PUSH, prev\_size 설정, MARK

C) STATUS 검사, MARK, prev\_size 설정, PUSH

D) STATUS 검사, MARK, PUSH

## 퀴즈 — 자원 정리

- `maze_test()` 종료 시 올바른 정리 순서로 옳은 것은?
  - A) `free(maze)`만 호출한다
  - B) `alstack_free(path)` 후 `maze_free(maze, 7)`
  - C) `maze_free(maze, 7)` 후  
`free(path->points)`만 호출
  - D) 아무 것도 `free`하지 않는다

- 단방향 링크드 리스트로 구현한 스택에서 데이터 추가/삭제
- 배열로 구현한 스택에서 데이터 추가/삭제
- 미로 찾기 예제