

6. 동치 관계(Equivalence Relations)

■ 동치 관계

- reflexive, symmetric, transitive 성질을 만족
- "equal to"($=$) 관계는 동치 관계임.
 - $x = x$
 - $x = y$ 이면 $y = x$
 - $x = y$ 이고 $y = z$ 이면 $x = z$

■ 동치 관계를 이용하여 집합 S 를 “동치 클래스”로 분할

- 동일한 클래스내의 원소 x, y 에 대해서는 $x \equiv y$ 관계 성립
- 예: $0 \equiv 4, 3 \equiv 1, 6 \equiv 10, 8 \equiv 9, 7 \equiv 4, 6 \equiv 8, 3 \equiv 5, 2 \equiv 11, 11 \equiv 0$
- 동치 클래스: $\{0, 2, 4, 7, 11\}; \{1, 3, 5\}; \{6, 8, 9, 10\}$

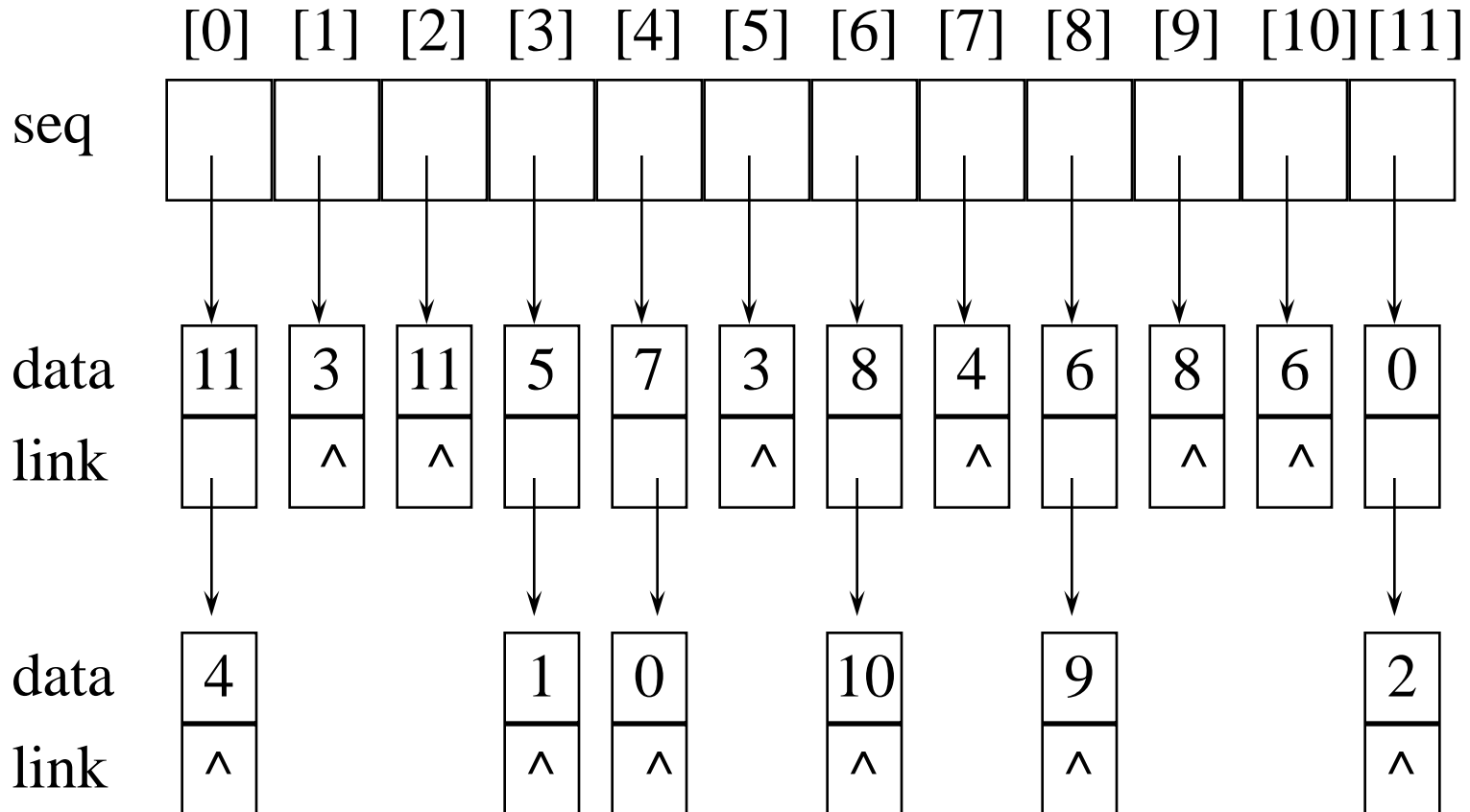
동치 클래스 검색 알고리즘

1. 동치항 $\langle i, j \rangle$ 를 입력한 후 저장
2. 원소 0부터 시작하여 0의 동치항 $\langle 0, j \rangle$ 항들을 검색한 후, j 를 0과 동일한 클래스에 포함
 - Transitivity 속성에 의해 $\langle j, k \rangle$ 항의 원소 k 도 0과 동일한 클래스에 포함됨
 - 이 과정을 반복하여 0을 포함하는 모든 원소를 발견
3. 클래스에 포함되지 않은 다른 원소들에 대해 단계 2를 반복

동치 클래스 검색을 위한 자료 구조(1)

- 변수 선언
 - m : 입력된 동치항의 수
 - n : 원소의 수
- 동치항의 구현 방법
 - 배열: `pairs[n][n]`
 - $\langle i, j \rangle$ 가 입력될 경우, `pairs[i][j]`와 `pairs[j][i]`를 1로 설정
 - 원소의 수에 비해 동치항의 수가 적을 경우, 메모리 낭비
 - n 개의 연결 리스트: `seq[n]`
 - $\langle i, j \rangle$ 가 입력될 경우
 - 노드 j 를 `seq[i]`가 가리키는 리스트에 추가
 - 노드 i 를 `seq[j]`가 가리키는 리스트에 추가

예: 동치항의 입력이 완료된 후의 리스트



동치 클래스 검색을 위한 자료 구조(2)

- 일차원 boolean 배열 **out[n]**
 - out[i] = TRUE: 원소 i를 출력하여야 함. (초기값)
 - out[i] = FALSE: i가 이미 출력되어 다시 출력할 필요 없음.
- 리스트 표현을 이용한 동치 클래스 검색
 - Step 1: 동치항을 입력받아 seq[]를 이용한 리스트 구성
 - Step 2: out[i] = TRUE인 첫번째 원소 $i, 0 \leq i < n$, 를 선택하여 seq[i] 리스트를 스캔하면서 리스트의 원소들을 출력
 - seq[i]의 원소 중에서 out[] 배열의 값이 TRUE인 원소들의 리스트들을 현재 스캔을 완료한 후 스캔하여야 함.
(Stack이 필요)
 - Stack을 구현하기 위하여 해당 노드의 link 필드를 stack의 다음 원소를 가리키는 포인터로 변경

Program 4.21: 초기 동치 알고리즘

```
void equivalence ( )
{
    initialize;
    while (there are more pairs) {
        read the next pair < i, j >;
        process this pair;
    }
    initialize the output;
    do
        output a new equivalence class;
    while ( not done );
}
```

Program 4.22: 수정된 동치 알고리즘

```
void equivalence()
{
    initialize seq[] to NULL and out[] to TRUE;
    while ( there are more pairs ) {
        read the next pair < i, j >;
        put j on the seq[i] list;
        put i on the seq[j] list;
    }
    for (i = 0; i < n; i++)
        if (out[i]) {
            out[i] = FALSE;
            output this equivalence class;
        }
}
```

Program 4.23: 최종 동치 알고리즘(1)

```
#include <stdio.h>
#include <alloc.h>
#define MAX_SIZE 24
#define IS_FULL(ptr) (!(ptr))
#define FALSE 0
#define TRUE 1

struct node {
    int data;                // 정수형의 데이터가 입력된다고 가정
    struct node *link;
};

void main(void)
{
    short int out[MAX_SIZE];
    struct node *seq[MAX_SIZE], *x, *y, *top;
    int i, j, n;
    printf("Enter the size (<= %d) ", MAX_SIZE );
    scanf("%d", &n);
}
```

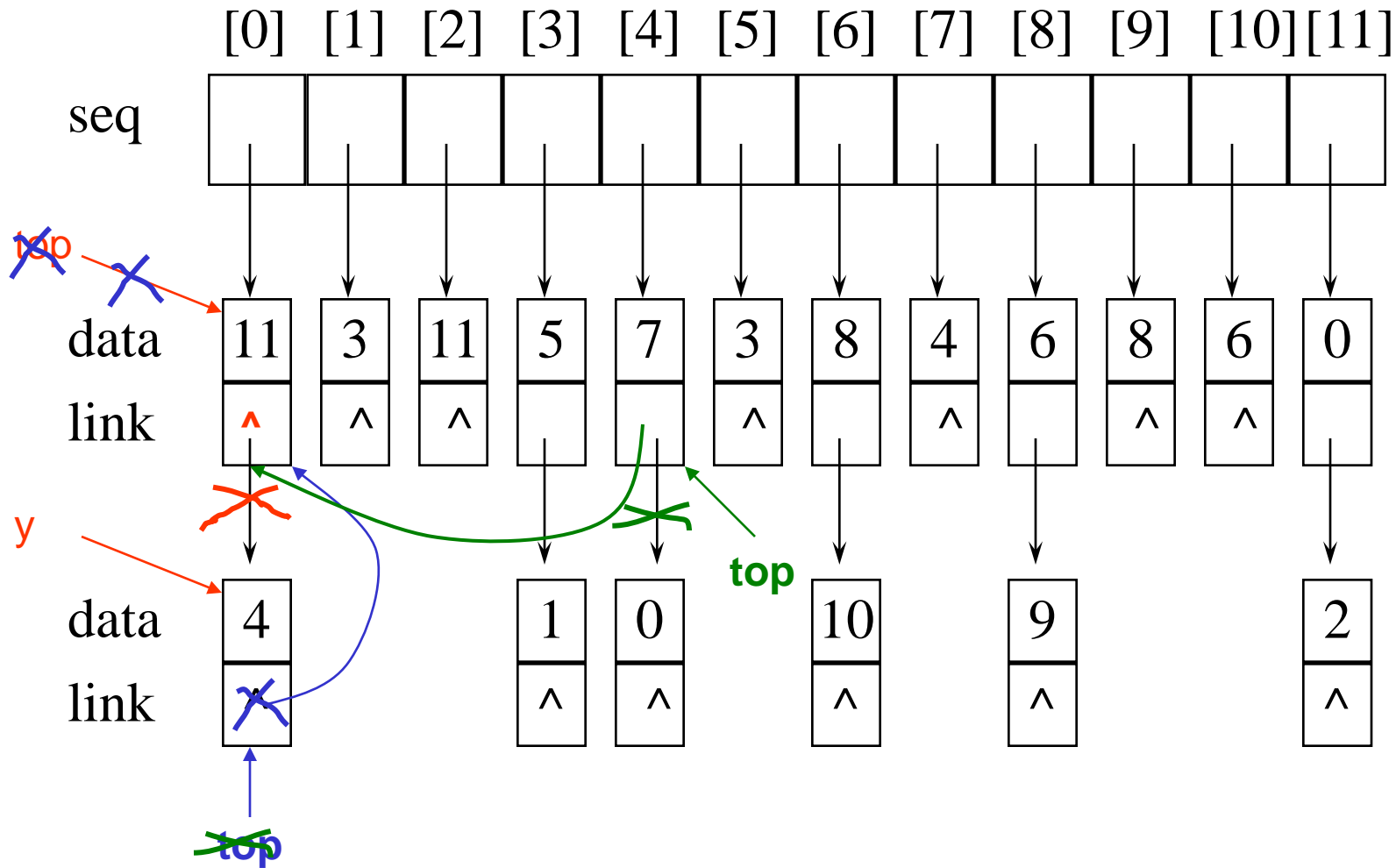

Program 4.23: 최종 동치 알고리즘(2)

```
for (i = 0; i < n; i++) // seq[]와 out[] 배열을 초기화
{
    out[i] = TRUE;  seq[i] = NULL; }
/* Phase 1: Input the equivalence pairs: */
printf("Enter a pair of numbers (-1 -1 to quit): ");
scanf("%d%d", &i, &j);
while (i >= 0) { // 음수가 입력되면 리스트 생성 종료
    x = (struct node *) malloc(sizeof(struct node));
    if (x == NULL) {
        fprintf(stderr, "The memory is full"); exit(1);
    }
    x->data = j;  x->link = seq[i];  seq[i] = x; // j를 i 리스트의 앞에 추가
    x = (struct node *) malloc(sizeof(struct node));
    if (x == NULL) {
        fprintf(stderr, "The memory is full"); exit(1);
    }
    x->data = i;  x->link = seq[j];  seq[j] = x; // i를 j 리스트의 앞에 추가
    printf("Enter a pair of numbers (-1 -1 to quit): ");
    scanf("%d%d", &i, &j);
}
```

Program 4.23: 최종 동치 알고리즘(3)

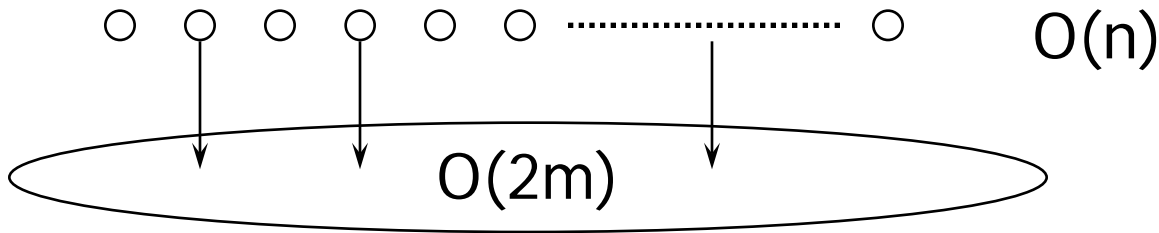
```
for (i = 0; i < n; i++)    /* Phase 2: output the equivalence classes */
    if (!out[i])          continue;
    printf(" \n New class: %5d ", i);    // 새로운 클래스 출력 시작
    out[i] = FALSE;        // i를 출력하였음.
    x = seq[i]; top = NULL;    // 스택 초기화
    for ( ;; ) {           // 클래스의 나머지 원소를 찾자
        while (x) {       // 리스트를 스캔
            j = x->data;
            if (out[j]) { // j가 아직 출력되지 않았다면...
                printf("%5d", j); out[j] = FALSE; // j를 출력한 후,
                y = x->link; x->link = top; top = x; x = y; // push()
            }
            else x = x->link;
        }
        if (!top) // 현재 클래스의 모든 원소를 출력하였음.
            break;
        x = seq[top->data]; top = top->link;    // pop()
    }
}
```

예: 스택의 삽입과 삭제 과정



동치 알고리즘의 분석

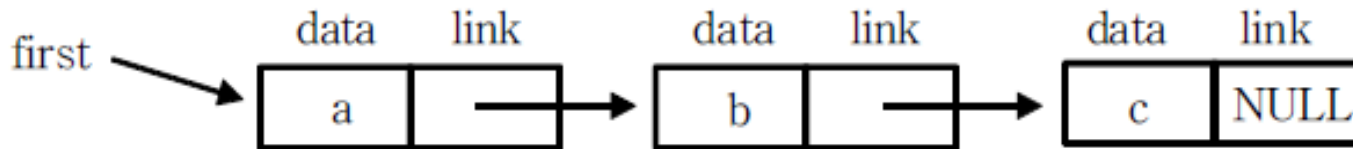
- m : 입력된 동치항의 수, n : 원소의 수
- 초기화 및 동치항의 입력 단계: $O(m+n)$
- 동치 클래스 출력 단계: $O(m+n)$
 - 각 노드는 기껏해야 한번 스택에 저장
 - $2*m$ 개의 노드가 존재하며, for loop는 n 번 실행



- 전체적인 시간 복잡도 = $O(m+n)$

문제 1

- data 필드와 link 필드를 갖는 노드들로 구성된 아래 연결 리스트에서 data 필드가 b인 노드를 삭제하는 C 프로그램의 부분은? 단, first는 리스트를 가리키는 포인터이며, temp는 first와 동일한 타입의 포인터이다. [10]



- ① `temp = first; first = first->link; free(temp);`
- ② `first = first->link; temp = first; free(temp);`
- ③ `temp = first->link; first->link = first->link->link; free(temp);`
- ④ `first->link = first->link->link; temp = first->link; free(temp);`
- ⑤ `temp = first->link; free(temp); first->link = first->link->link;`

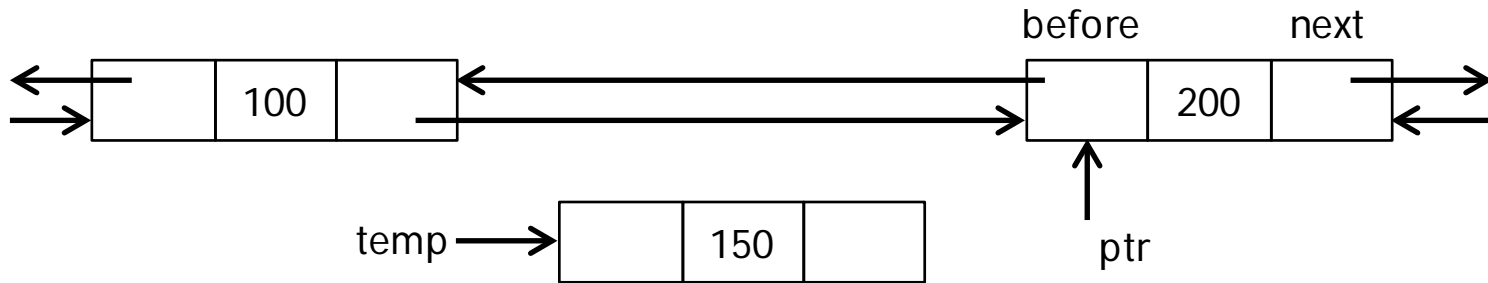
문제 2

- 다음은 원형 연결 리스트(circular linked list)에서 data 필드 값이 0보다 작은 노드들의 개수를 반환하는 함수이다. A와 B에 들어갈 내용은 무엇인가? [10]

```
struct node { int data; struct node *next; };
int compute_sum(struct node *ptr) {
    struct node *p = ptr->next;
    int count = (ptr->data < 0) ? 1 : 0;
    for ( A )
        if ( B )    count++;
    return count;
}
```

문제 3

- 다음은 이중 연결 리스트(doubly linked list)에서 temp가 가리키는 노드를 ptr이 가리키는 노드의 왼쪽에 삽입하는 알고리즘의 일부이다. A와 B에 들어갈 문장은 무엇인가? 단, ptr의 이전 노드와 다음 노드는 NULL이 아니다. [10]



```
temp→next = ptr;  
A ;  
B ;  
ptr→before = temp;
```

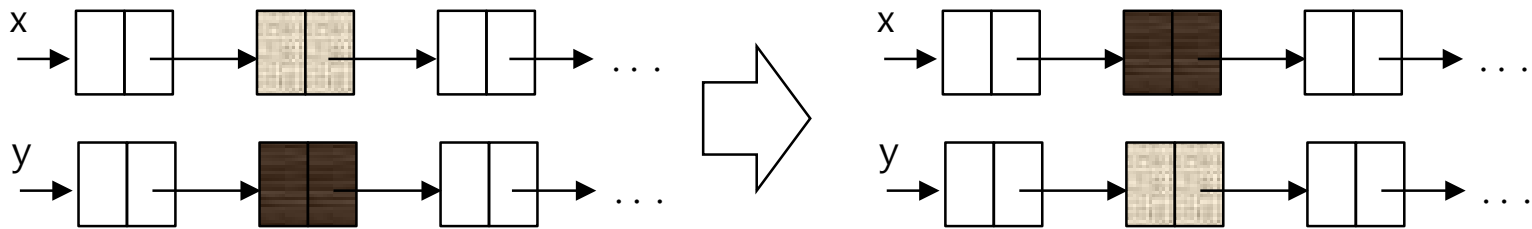
문제 4

- 이중 연결 리스트에서 노드 p 의 다음(next) 노드가 q 이고 노드 q 의 이전(prev) 노드가 p 인 경우, 인접한 p, q 노드의 위치를 서로 바꾸기 위하여 아래 연산들이 필요하다. 어떤 순서로 실행되어야 하는가? (단, p, q 노드는 모두 연결 리스트의 처음 노드나 마지막 노드가 아니라고 가정한다) [10]

① $p \rightarrow \text{prev} = q;$	② $p \rightarrow \text{prev} \rightarrow \text{next} = q;$	③ $p \rightarrow \text{next} = q \rightarrow \text{next};$
④ $q \rightarrow \text{next} = p;$	⑤ $q \rightarrow \text{next} \rightarrow \text{prev} = p;$	⑥ $q \rightarrow \text{prev} = p \rightarrow \text{prev};$

문제 5

- 두 개의 단순 연결리스트 x, y 의 후위 노드(음영부분)들을 서로 스왑(swap)하고자 한다. 후위 노드들의 next는 NULL이 아니라고 가정할 때, 아래 A와 B의 box를 채우시오. [10]



```
struct node {    int  data;    struct node *next;    };  
struct node *swap_next_node(struct node *x, struct node *y) {  
    struct node *tmp;  
    tmp = x->next->next;  
    A ;  
    tmp = x->next;  
    B ;  
}
```