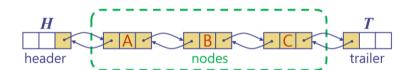
〈알고리즘 실습〉 - 자료구조 복습

※ 입출력에 대한 안내

- 특별한 언급이 없으면 문제의 조건에 맞지 않는 입력은 입력되지 않는다고 가정하라.
- 특별한 언급이 없으면, 각 줄의 맨 앞과 맨 뒤에는 공백을 출력하지 않는다.
- 출력 예시에서 □는 각 줄의 맨 앞과 맨 뒤에 출력되는 공백을 의미한다.
- 입출력 예시에서 → 이 후는 각 입력과 출력에 대한 설명이다.

이중연결리스트 + 헤더 및 트레일러 노드 (문제 1 참고 내용)

- 1. 연결리스트 구조
 - 각 노드에 저장되는 정보
 - elem: 원소
 - prev: 이전 노드를 가리키는 링크
 - next: 다음 노드를 가리키는 링크



node

next

- 헤더 및 트레일러 노드
 - 데이터를 가지지 않는 특별 노드
- 2. 이중연결리스트의 초기화
 - 초기에는 헤더 및 트레일러 노드만 존재
 - **O**(1) 시간 소요
- 3. 이중연결리스트의 순회
 - ∘ 연결리스트의 모든 원소들을 방문(순회하면서 필요한 작업 수행. 예를 들면 출력)
 - ∘ O(n) 시간 소요
- 4. 이중연결리스트에서 삽입
 - ∘ 이중연결리스트의 지정된 순위 r에 원소 e를 삽입
 - O(n) 시간 소요
- 5. 이중연결리스트에서 삭제
 - 이중연결리스트로부터 지정된 순위 r의 노드를 삭제하고 원소를 반환
 - ∘ O(n) 시간 소요
- ※ 참고: 초기화, 순회, 삽입, 삭제에 관한 상세 알고리즘은 교재를 참고

[문제 1] 위에서 설명한 이중연결리스트를 이용하여 영문자 리스트 ADT를 구현하시오.

- ∘ 다음 네 가지 연산을 지원해야 함 (순위는 **1**부터 시작한다고 가정)
 - add(list, r, e): list의 순위 r에 원소 e를 추가한다.
 - delete(list, r): list의 순위 r에 위치한 원소를 삭제한다. (주교재의 remove와 동일)
 - qet(list, r): list의 순위 r에 위치한 원소를 반환한다.
 - print(list): list의 모든 원소를 저장 순위대로 공백없이 출력한다.
 - ※ <u>순위 정보가 유효하지 않으면 화면에 에러 메시지 "invalid position"을 출력하고, 해당</u> 연산을 무시한다.
- ∘ 입력에 대한 설명 (아래 입출력 예시 참조)
 - 각 연산의 내용이 한 줄에 한 개씩 입력되고, 한 개의 줄에는 연산의 종류, 순위, 원소 순서로 입력된다.
 - 연산의 종류: 연산 이름의 맨 앞 영문자가 대문자 A, D, G, P로 주어진다.
 - **순위:** 양의 정수
 - 원소: 영문자(대문자, 소문자 모두 가능)

입력 예시 1

출력 예시 1

```
5 → 연산의 개수: 5
A 1 S → add(list, 1, 'S')
A 2 t → add(list, 2, 't')
A 3 r → add(list, 3, 'r')
A 3 a → add(list, 3, 'a')
P → print(list)

Star → 연산 P에 의한 출력
```

입력 예시 2

출력 예시 2

```
→ 연산의 개수: 9
          → add(list, 1, 'D')
A 1 D
A 2 a
           → add(list, 2, 'a')
          → add(list, 3, 'y')
A 3 y
D 1
          → delete(list, 1)
Ρ
           → print(list)
                                  invalid position
G 3

→ get_entry(list, 3)

                                  Say
A 1 S
          → add(list, 1, 'S')
                                  У
Ρ
          → print(list)
G 3

→ get_entry(list, 3)
```

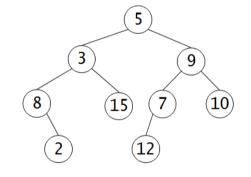
이진트리 만들기 및 탐색 (문제 2 참고 내용)

1. 트리 만들기 (구현)

• 트리는 **연결이진트리**로 구현하고, 각 노드에 저장되는 정보는 아래와 같다.

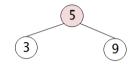
왼쪽 자식 링크	노드 번호	오른쪽 자식 링크
----------	-------	-----------

- 선위순회 순서로 각 노드에 대한 정보가 주어지면, 트리를 루트부터 확장해 가는 방식으로 트리를 구성할 수 있다.
 - 노드 번호는 유일한 양의 정수며, 노드 번호에 특별한 순서는 없다.
 - 각 노드에 대한 정보는 괄호에 싸인 세 개의 정수, 즉 (x y z)로 표현된다 여기서 x는 해당 노드의 번호, y는 x의 왼쪽 자식 노드의 번호, z는 x의 오른쪽 자식 노드의 번호를 나타낸다. 해당 자식이 없는 경우에는 번호 0이 주어진다.
 - 예) 5 3 9 → 5의 왼쪽 자식은 3, 오른쪽 자식은 9
 - 3 8 15 → 3의 왼쪽 자식은 8, 오른쪽 자식은 15
 - 802 → 8의 왼쪽 자식은 없고, 오른쪽 자식은 2
 - 2 0 0 → (이하 생략)
 - 15 0 0
 - 9 7 10
 - 7 12 0
 - 12 0 0
 - 10 0 0

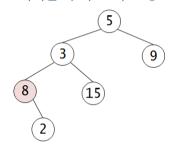


위 노드 정보에서, x에 해당하는 노드 번호를 차례로 쓰면, 선위순회 결과가 된다. 5 3 8 2 15 9 7 12 10

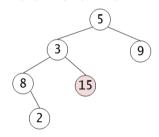
- 위 예에서 트리가 만들어 지는 과정
 - 1) 첫 번째 노드 정보 (5 3 9)를 처리한 후의 트리 모양



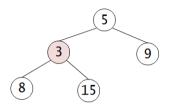
3) 세 번째 노드 정보 (8 0 2)까지 처리한 후의 트리 모양



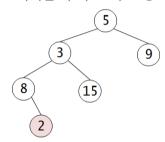
5) 다섯 번째 노드 정보 (15 0 0)까지 처리한 후의 트리 모양



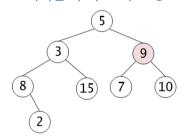
2) 두 번째 노드 정보 (3 8 15)까지 처리한 후의 트리 모양



4) 네 번째 노드 정보 (2 0 0)까지 처리한 후의 트리 모양



6) 여섯 번째 노드 정보 (9 7 10)까지 처리한 후의 트리 모양



(이 후 과정 생략)

2. 트리 탐색

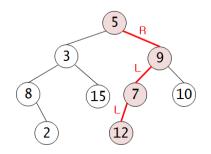
- 트리 탐색은 루트에서 시작하여, 자식 링크를 따라 내려가면서 진행된다.
 - 탐색 도중 만나는 노드에서 어느 자식을 따라 내려가는지 정보가 주어지면, 탐색 중 방문되는 노드 번호들이 유일하게 결정된다.
 - 예) 탐색 정보가 아래와 같이 주어질 경우 (단, L은 왼쪽 자식, R은 오른쪽 자식을 의미),

RLL

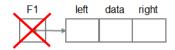
탐색 중 방문하는 노드의 번호를 순서대로 적으면,

5 9 7 12

가 된다(오른쪽 그림 참조).



- [문제 2] 위에서 설명한 방식대로 트리 정보와 탐색 정보가 주어졌을 때, 트리를 생성하고 탐색 도중 방문하는 노드 번호를 차례로 출력하는 프로그램을 작성하시오.
 - <자료구조 및 실습>의 트리 1주차 실습에서처럼 모든 노드마다 자신의 위치를 가리키는 포인터 변수를 만들어 사용하면 안 됨.



- 오직 루트에 대해서만 허용. 즉, 트리는 루트를 통해서만 접근 가능하다.

입력 상세:

- 트리 정보
 - 첫 째 줄에 노드의 개수 n이 주어진다.
 - 다음 n개의 줄에, 선위순회 순서로 노드의 정보가 주어진다(위 설명 참조).
- ∘ 탐색 정보 (트리 정보가 모두 주어진 후)
 - 탐색 횟수 s가 주어진다.
 - 다음 s개의 줄에 탐색 정보가 주어진다(각 탐색은 루트에서 새로 시작).
 - 하나의 탐색 정보는 공백없이, L과 R로 구성된 문자열(최대 길이 100)로 주어진다.
 - 유효하지 않은 탐색 정보는 주어지지 않는다. 예를 들어, 위 트리에서 RRR 과 같은 탐색 정보는 유효하지 않다. 두 번 오른쪽 자식을 따라 내려가면 노드 **10**인데, 노드 **10**의 오른쪽 자식은 정의되지 않았다.

출력 상세:

탐색 시 방문하는 노드의 번호를 순서대로 출력한다(한 줄에 한 번의 탐색 결과 출력).

입력 예시 1

출력 예시 1

9	→ 노드 개수	□5 9 7 12	⇒ 첫 번째 탐색 결과
5 3 9 3 8 1 5		□5 3 8	⇒ 두 번째 탐색 결과
8 0 2		□5 3 15	→ 두 번째 탐색 결과
2 0 0 15 0 0			
9 7 10			
7 12 0 12 0 0			
10 0 0			
3	→ 탐색 횟수		
RLL LL			
LR			