Data structure

Linked List

1. 배열

- 배열: 같은 종류의 데이터들이 순차적으로 저장되어, 값의 번호가 곧 배열의
 시작점으로부터 값이 저장되어 있는 상대적인 위치가 되는 자료 구조.
- 배열의 이름은 배열의 시작 주소이다.



2. 배열의 장단점

장점

• 배열은 임의의 원소에 접근이 용이하다.

[](index operator), *(pointer operator)를 사용해서 접근이 가능하다.

단점

- 삽입, 삭제를 할 시에 값을 이동시켜야 한다.
- 고정적인 메모리를 가지고 있어 확장이 힘들다.

3. 연결 리스트

 연결 리스트 : 데이터를 저장할 때 그 다음 순서의 자료가 있는 위치를 데이터에 포함시키는 방식으로 자료를 저장한다.



4. 연결 리스트의 장단점

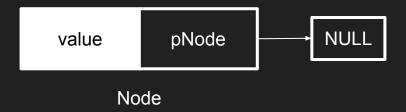
장점

- 삽입, 삭제가 한번에 일어난다.
- 가변 메모리를 가지고 있어 메모리 확장, 축소에 용이하다.

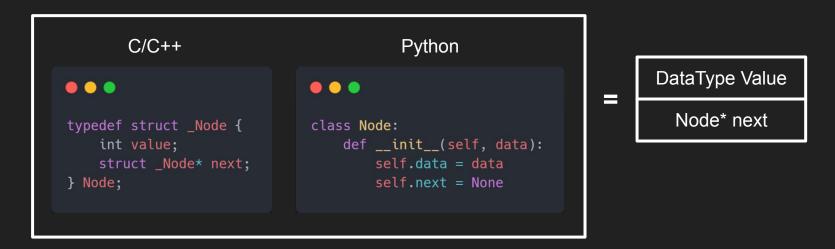
단점

• 값에 접근할 때, 순차적으로 탐색을 거쳐야 함으로 느리다.

- Node: 연결 리스트의 원소. 값과 다음 Node의 주소를 저장한다.
- 단일 연결 리스트 : 단 방향으로 연결이 되어있는 연결 리스트 다음 노드가 없으면 NULL값을 저장한다.



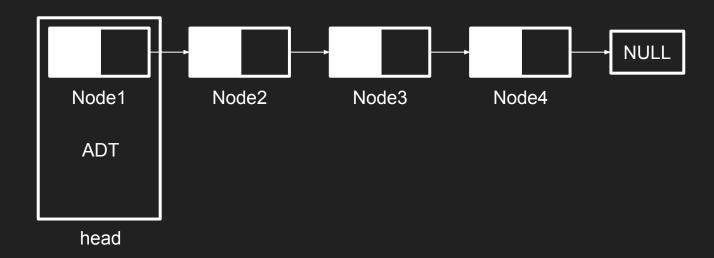
Node 구현



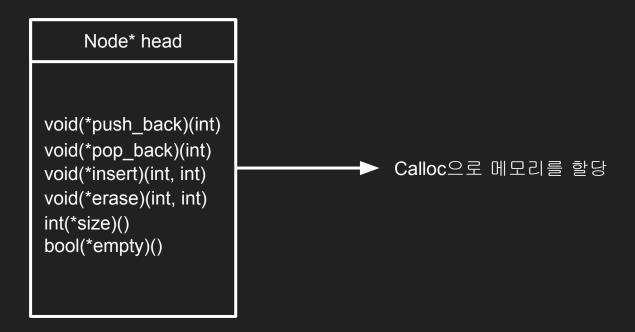
ADT

- 1. initialize: 처음 노드가 생성되는 head 부분을 초기화한다.
- 2. push_back : 노드의 끝 부분에 새로운 노드를 붙인다.
- 3. pop: 노드의 끝 부분을 삭제한다.
- 4. insert: index에 해당하는 부분에 노드를 붙인다.
- 5. erase: index에 해당하는 부분의 노드를 삭제한다.
- 6. empty: 노드가 비어있는지 유무를 반환한다.
- 7. size: 노드의 개수를 반환한다.

• 구조



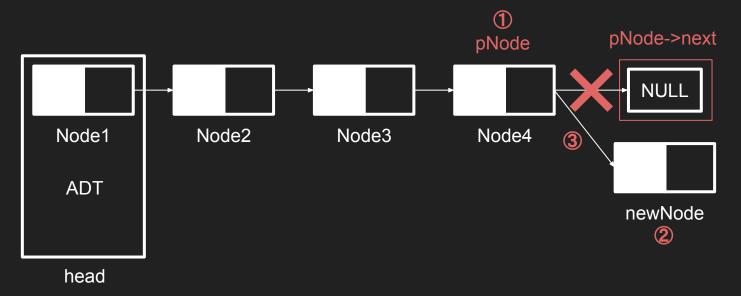
initialize()



push_back()

- 1. Node에 next가 null인지 검사한다. (next가 null이면 노드의 마지막이다)
- 2. 새로운 Node를 생성한다.
- 3. 마지막 Node의 next에 새로운 Node를 넣는다.

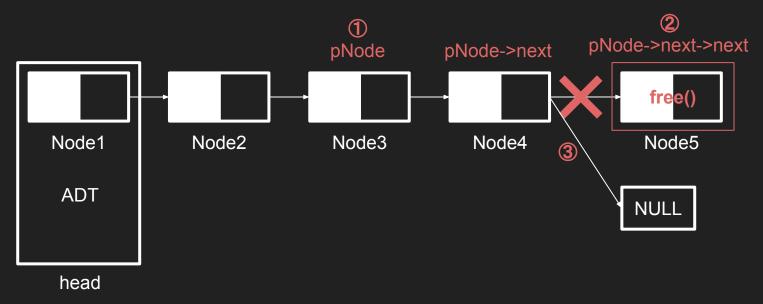
push_back()



pop_back()

- 1. Node가 적어도 한개 이상 있는지 확인한다.
- 2. 없다면 반환, 있으면 삭제를 계속한다.
- 3. Node의 개수가 1개인지 2개 이상인지 검사한다.
- 4. 1개면 Node를 바로 free()한다.
- 5. 2개 이상이면 Node의 next의 next가 null인지 검사한다.
- 6. Node의 next를 free()하고 null값으로 바꾼다.

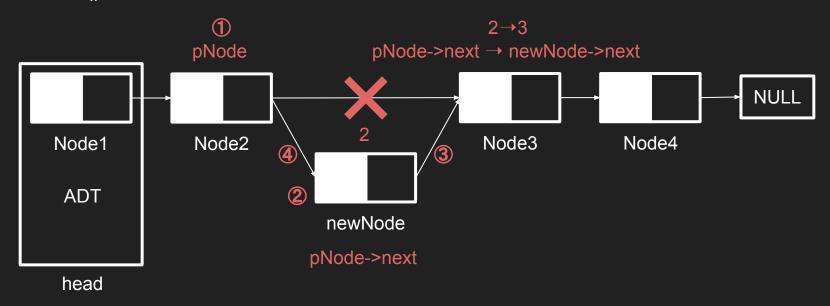
pop_back()



• insert()

- 1. size()를 이용해서 현재 Node의 길이를 얻는다.
- 2. 반복문을 이용해서 index 1까지 pNode를 pNode->next로 갱신한다.
- 3. 새로운 Node의 next에 pNode->next를 넣는다.
- 4. pNode->next에 새로운 Node를 넣는다.

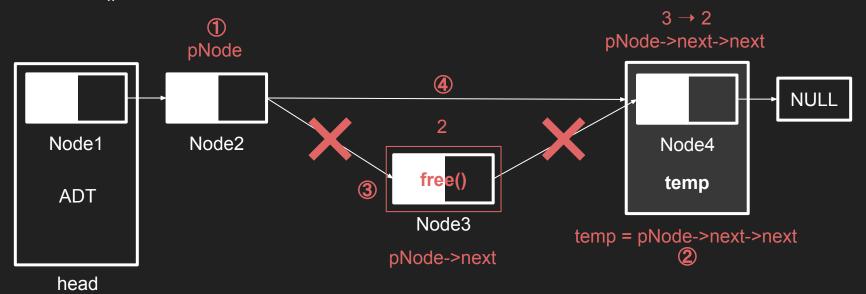
insert()



index = 2

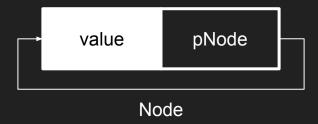
- erase()
- 1. size()를 얻어서 index보다 큰지 검사한다.
- 2. 없다면 반환, 있으면 삭제를 계속한다.
- 3. Node의 개수가 1개인지 2개 이상인지 검사한다.
- 4. 1개면 Node를 바로 free()한다.
- 5. 2개 이상이면 반복문을 이용해서 index 1까지 pNode를 pNode->next로 갱신한다.
- 6. Node* temp에 pNode->next->next를 저장한다.
- 7. pNode->next를 free()한다.
- 8. pNode->next에 temp를 저장한다.

erase()

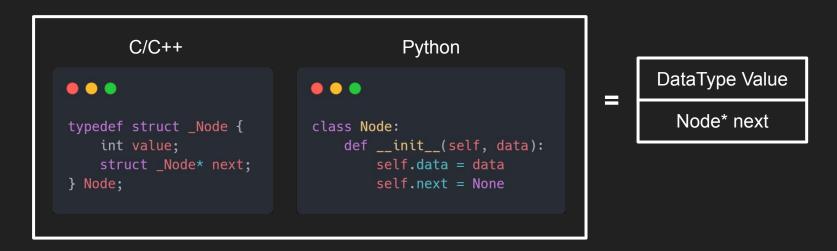


index = 2

- Node: 연결 리스트의 원소. 값과 다음 Node의 주소를 저장한다.
- 단일 원형 연결 리스트 : 단 방향으로 연결이 되어있는 연결 리스트 다음 노드는 처음 Node의 주소 값을 저장한다.



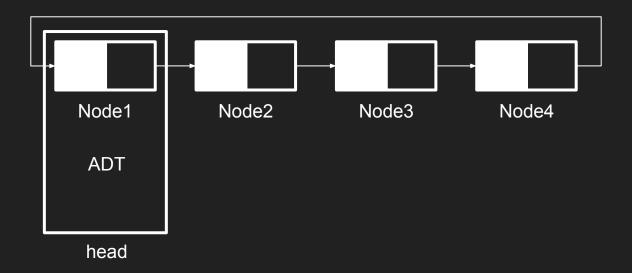
Node 구현



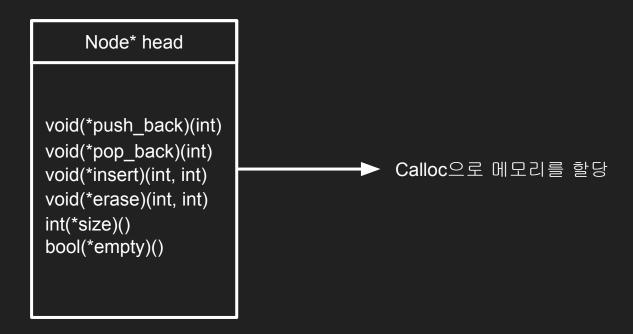
ADT

- 1. initialize: 처음 노드가 생성되는 head 부분을 초기화한다.
- 2. push_back : 노드의 끝 부분에 새로운 노드를 붙인다.
- 3. pop: 노드의 끝 부분을 삭제한다.
- 4. insert: index에 해당하는 부분에 노드를 붙인다.
- 5. erase: index에 해당하는 부분의 노드를 삭제한다.
- 6. empty: 노드가 비어있는지 유무를 반환한다.
- 7. size: 노드의 개수를 반환한다.

구조



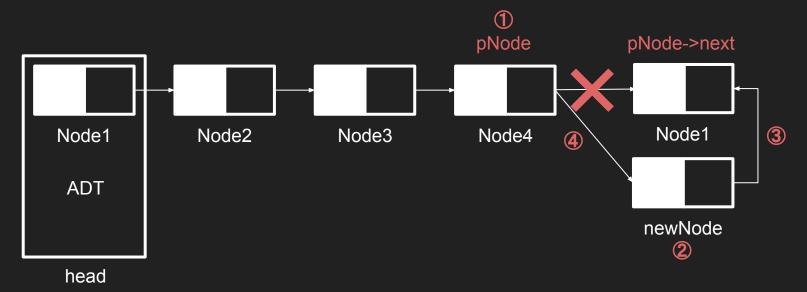
initialize()



push_back()

- 1. Node에 next가 head인지 검사한다. (next가 head이면 노드의 마지막이다)
- 2. 새로운 Node를 생성한다.
- 3. 새로운 Node의 next에 Node의 next를 넣는다.
- 4. 마지막 Node의 next에 새로운 Node를 넣는다.

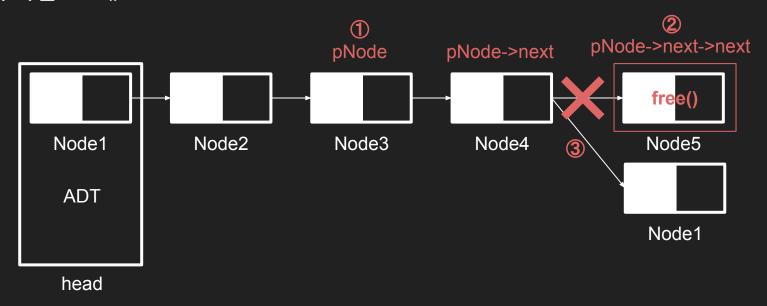
push_back()



pop_back()

- 1. Node가 적어도 한개 이상 있는지 확인한다.
- 2. 없다면 반환, 있으면 삭제를 계속한다.
- 3. Node의 개수가 1개인지 2개 이상인지 검사한다.
- 4. 1개면 Node를 바로 free()한다.
- 5. 2개 이상이면 Node의 next의 next가 head인지 검사한다.
- 6. Node의 next를 free()하고 head 값으로 바꾼다.

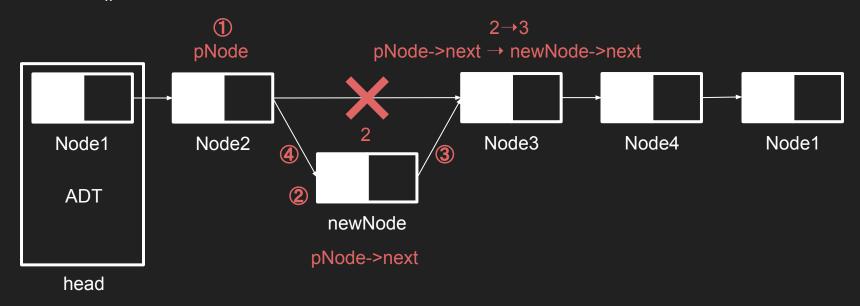
pop_back()



insert()

- 1. size()를 이용해서 현재 Node의 길이를 얻는다.
- 2. 반복문을 이용해서 index 1까지 pNode를 pNode->next로 갱신한다.
- 3. 새로운 Node의 next에 pNode->next를 넣는다.
- 4. pNode->next에 새로운 Node를 넣는다.

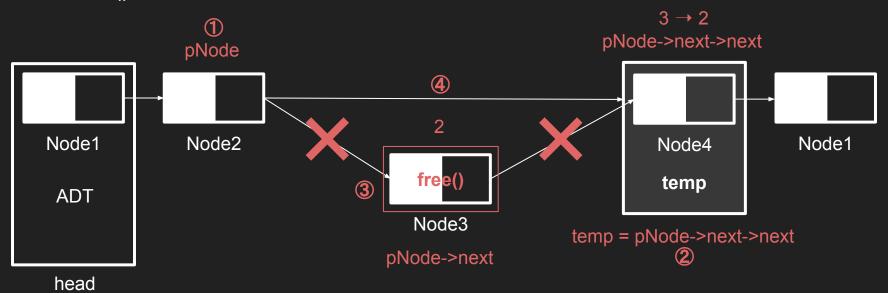
• insert()



index = 2

- erase()
- 1. size()를 얻어서 index보다 큰지 검사한다.
- 2. 없다면 반환, 있으면 삭제를 계속한다.
- 3. Node의 개수가 1개인지 2개 이상인지 검사한다.
- 4. 1개면 Node를 바로 free()한다.
- 5. 2개 이상이면 반복문을 이용해서 index 1까지 pNode를 pNode->next로 갱신한다.
- 6. Node* temp에 pNode->next->next를 저장한다.
- 7. pNode->next를 free()한다.
- 8. pNode->next에 temp를 저장한다.

erase()



index = 2