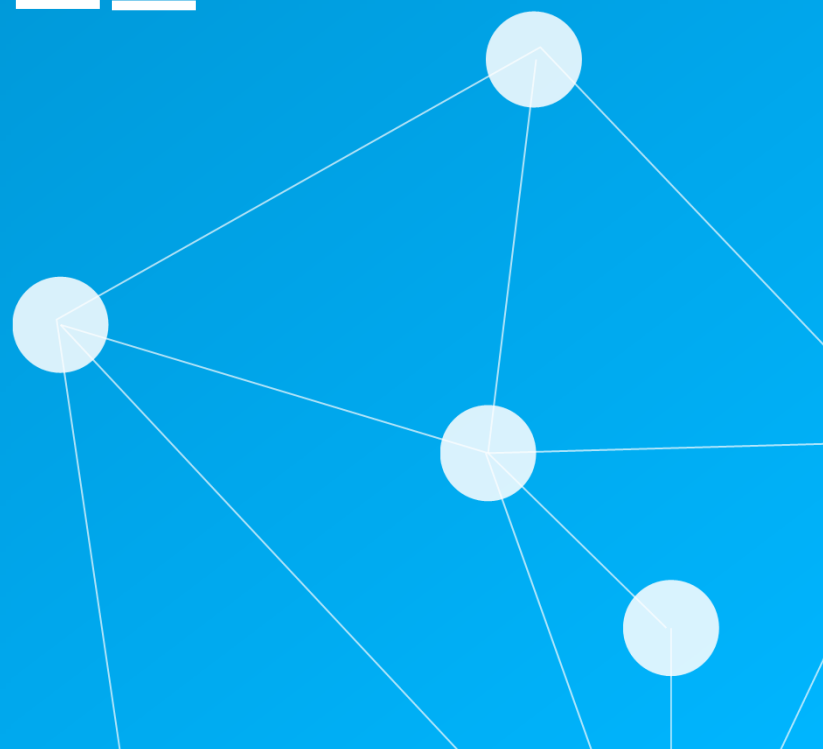


리스트



1. 리스트란?



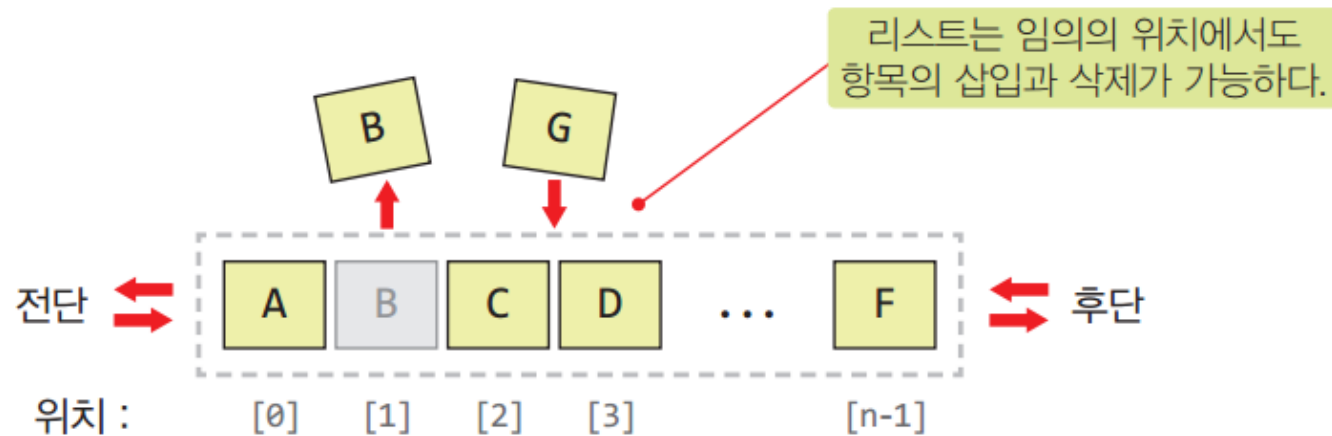
- 리스트는 가장 자유로운 선형 자료구조이다.
 - 리스트의 구조
 - 리스트의 추상 자료형
- 리스트의 구현 방법
 - 배열 구조와 연결된 구조로 구현할 수 있다.
 - 리스트와 관련된 용어의 정리

- ## 파이썬으로 쉽게 풀어쓴 자료구조

리스트의 구조



- 리스트
 - 항목들이 순서대로 나열되어 있고, 각 항목들은 위치를 갖는다.



- Stack, Queue, Deque과의 차이점
 - 자료의 접근 위치

리스트 ADT



정의 3.1 List ADT

데이터: 같은 유형의 요소들의 순서 있는 모임

연산

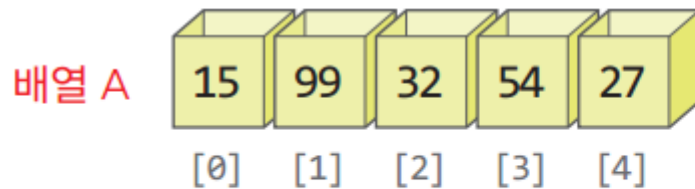
- `List()`: 비어 있는 새로운 리스트를 만든다.
- `insert(pos, e)`: `pos` 위치에 새로운 요소 `e`를 삽입한다.
- `delete(pos)`: `pos` 위치에 있는 요소를 꺼내고(삭제) 반환한다.
- `isEmpty()`: 리스트가 비어있는지를 검사한다.
- `getEntry(pos)`: `pos` 위치에 있는 요소를 반환한다.
- `size()`: 리스트안의 요소의 개수를 반환한다. → 개수를 세려고 싶은
- `clear()`: 리스트를 초기화한다.
- `find(item)`: 리스트에서 `item`이 있는지 찾아 인덱스를 반환한다.
- `replace(pos, item)`: `pos`에 있는 항목을 `item`으로 바꾼다.
- `sort()`: 리스트의 항목들을 어떤 기준으로 정렬한다.
- `merge(lst)`: 다른 리스트 `lst`를 리스트에 추가한다.
- `display()`: 리스트를 화면에 출력한다.
- `append(e)`: 리스트의 맨 뒤에 새로운 항목을 추가한다.

리스트 구현 방법



- 배열 구조

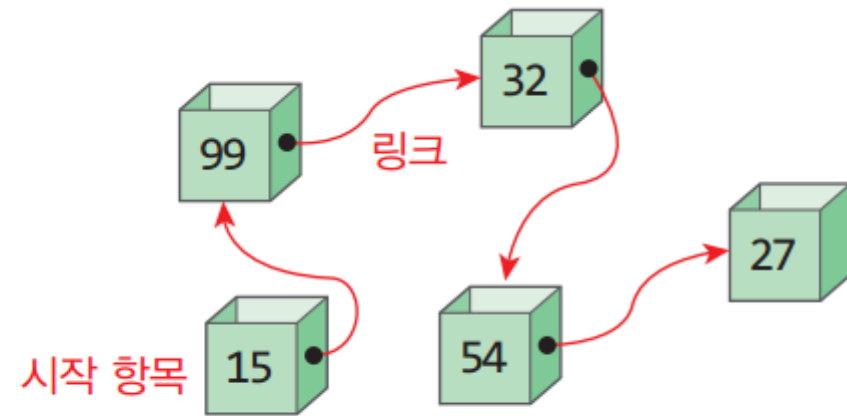
- 구현이 간단
- 항목 접근이 $O(1)$
- 삽입, 삭제가 오버헤드
- 항목의 개수 제한



배열 구조의 리스트

- 연결된 구조

- 구현이 복잡
- 항목 접근이 $O(n)$
- 삽입, 삭제가 효율적
- 크기가 제한되지 않음



연결된 구조의 리스트

리스트 용어 정리



파이썬 리스트	C언어에서의 배열이 진화된 형태의 스마트한 배열이다. 이 책에서는 배열 또는 배열 구조의 의미로 사용한다. 어떤 자료구조를 구현하기 위한 하나의 방법으로 사용한다.
연결 리스트	자료들이 일렬로 나열할 수 있는 연결된 구조를 말한다. 배열 구조(파이썬의 리스트)에 대응되는 의미로 사용한다.
자료구조 리스트	추상적인 의미의 자료구조 리스트를 의미한다. 앞에서 우리는 이 리스트의 ADT를 정의하였다. 이를 구현하기 위해 배열 구조(파이썬의 리스트)나 연결된 구조(연결 리스트)를 사용할 것이다.

2. 파이썬 리스트



- 파이썬의 리스트는 스마트한 배열이다.
- 파이썬의 리스트는 동적 배열로 구현되었다.
- 파이썬 리스트의 시간 복잡도

파이썬 리스트



- 파이썬 리스트는 스마트한 배열이다
- 리스트 선언

```
A = [ 1, 2, 3, 4, 5 ]           # 파이썬 리스트 A
```

- C 언어의 배열 선언

```
int A[5] = { 1, 2, 3, 4, 5 };   // 정수 배열 A선언 및 초기화
```

- 항목의 수

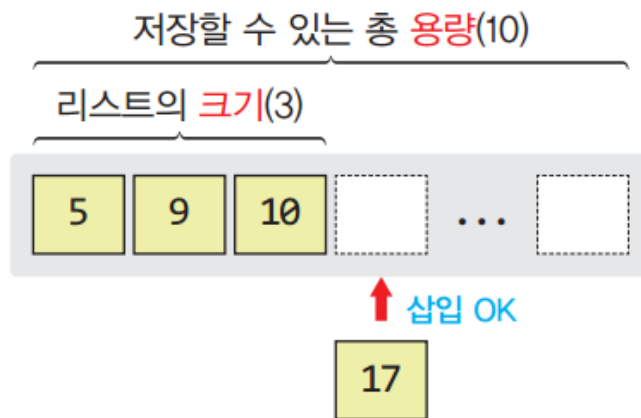
```
print('파이썬 리스트 A의 크기는 ', len(A))    # A의 크기(항목 수) 출력
```

- 항목 추가: 용량을 늘릴 수 있다.

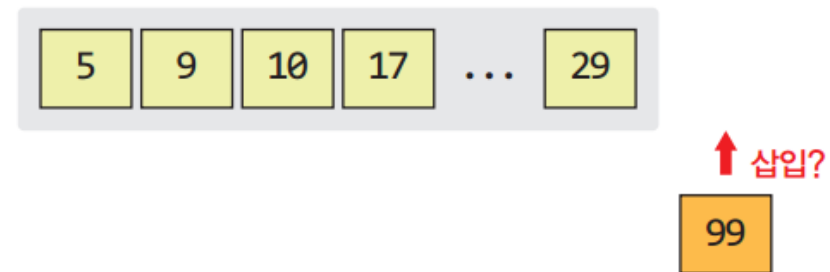
```
A.append(6)           # A = [1, 2, 3, 4, 5, 6]  
A.append(7)           # A = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7]  
A.insert(0, 0)         # A = [0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7]
```

파이썬 리스트는 동적 배열로 구현되었다

- 필요한 양보다 넉넉한 크기의 메모리를 사용!



(크기 < 용량) 인 상황에서의 항목 삽입



(크기 == 용량) 인 상황에서의 항목 삽입

- 남은 공간이 없으면 어떻게 삽입할까?

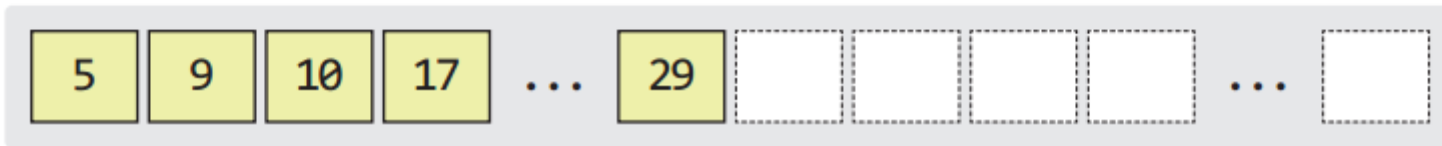
동적 배열 구조에서의 용량 증가 과정



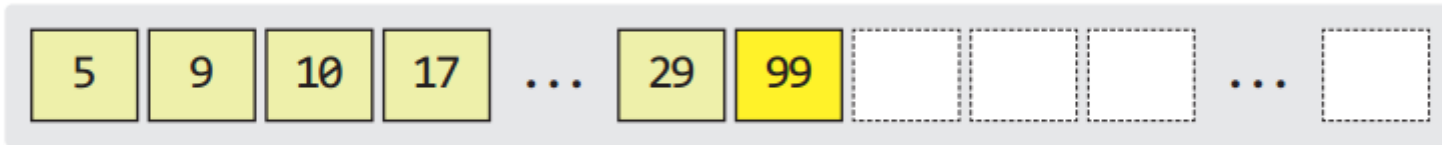
Step1: 용량을 확장한 새로운 배열 할당. (예: 기존 배열 용량의 2배)



Step2: 기존의 배열을 새로운 배열에 복사



Step3: 항목을 삽입



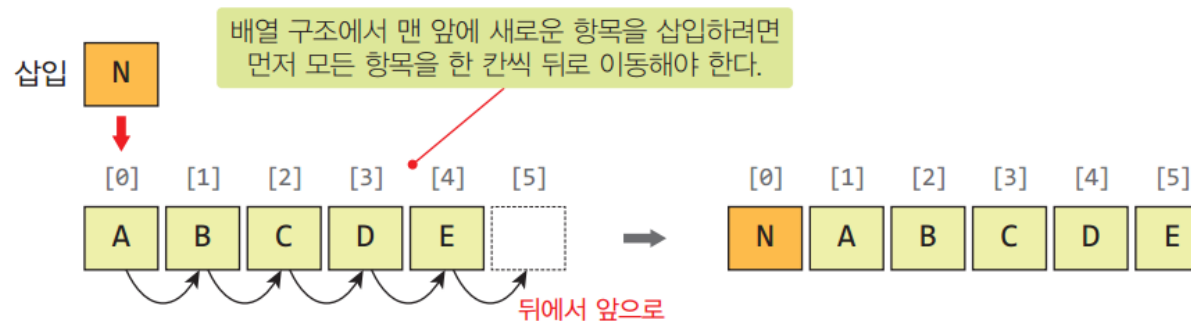
↑ 삽입!(현재 항목의 개수 증가)

Step4: 기존 배열 해제, 리스트로 새 배열 사용

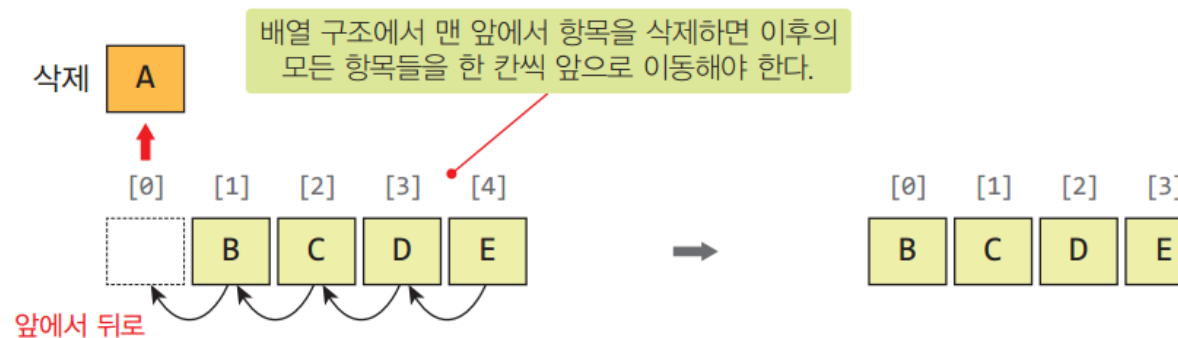
파이썬 리스트의 시간 복잡도



- `append(e)` 연산: 대부분의 경우 $O(1)$
- `insert(pos, e)` 연산: $O(n)$



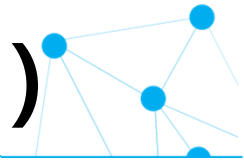
- `pop(pos)` 연산: $O(n)$



3. 배열로 구현한 리스트



배열로 구현한 리스트(클래스 버전)



```
class ArrayList:                                # 이 책에서 클래스 코드는 살구색 바탕 이용
    def __init__( self ):                       # 생성자 (2.10절 참조)
        self.items = []                       # 클래스 변수 선언 및 초기화
```

```
    def insert(self, pos, elem) :
        self.items.insert(pos, elem)
```

```
    def delete(self, pos) :
        return self.items.pop(pos)
```

```
    def isEmpty( self ) :
        return self.size() == 0
```

```
    def getEntry(self, pos) :
        return self.items[pos]
```

```
    def size( self ) :
        return len(self.items)
```

```
    def clear( self ) :
        self.items = []                       # items는
```

```
    def find(self, item) :
        return self.items.index(item)
```

```
    def replace(self, pos, elem) :
        self.items[pos] = elem
```

```
    def sort(self) :
        self.items.sort()
```

```
    def merge(self, lst) :
        self.items.extend(lst)
```

```
    def display(self, msg='ArrayList:') :
        print(msg, '항목수=', self.size(), self.items)
```

테스트 프로그램(클래스 버전)



```
s = ArrayList()
s.display('파이썬 리스트로 구현한 리스트 테스트')
s.insert(0, 10);          s.insert(0, 20);          s.insert(1, 30)
s.insert(s.size(), 40);   s.insert(2, 50)
s.display("파이썬 리스트로 구현한 List(삽입x5): ")
s.sort()
s.display("파이썬 리스트로 구현한 List(정렬후): ")
s.replace(2, 90)
s.display("파이썬 리스트로 구현한 List(교체x1): ")
s.delete(2);   s.delete(s.size() - 1);   s.delete(0)
s.display("파이썬 리스트로 구현한 List(삭제x3): ")
lst = [ 1, 2, 3 ]
s.merge(lst)
s.display("파이썬 리스트로 구현한 List(병합+3): ")
s.clear()
s.display("파이썬 리스트로 구현한 List(정리후): ")
```

4. 연결리스트로 구현한 리스트



- 연결리스트 구조



- 노드 클래스: 연결된 스택에서와 동일
- 연결 리스트 클래스

```
class LinkedList:
```

```
    def __init__( self ):
```

```
        self.head = None
```

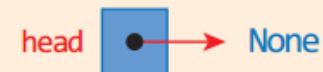
```
    def isEmpty( self ): return self.head == None
```

```
    def clear( self ) : self.head = None
```

```
    def size( self ) : ...
```

```
    def printList(self) : ...
```

연결된 리스트 클래스

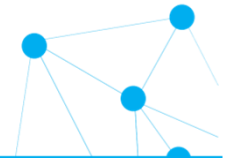


공백상태 검사

리스트 초기화

self.top->self.head로 수정. 코드 동일

연결 리스트 메소드



- pos번째 노드 반환: getNode(pos)

```
def getNode(self, pos) :  
    if pos < 0 : return None  
    node = self.head;  
    while pos > 0 and node != None :  
        node = node.link  
        pos -= 1  
    return node
```

pos번째 노드 반환
node는 head부터 시작
pos번 반복
node를 다음 노드로 이동
남은 반복 횟수 줄임
최종 노드 반환

- getEntry(pos), replace(pos,elem), find(val)

```
def getEntry(self, pos) :  
    node = self.getNode(pos)  
    if node == None : return None  
    else : return node.data
```

pos번째 노드의 데이터 반환
pos번째 노드
찾는 노드가 없는 경우
그 노드의 데이터 필드 반환

연결 리스트 메소드

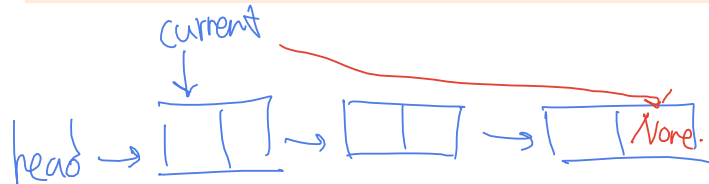


노드 개수 반환: size()

size 함수 구현

iterative version (반복을 이용)

```
def size(self):
    count = 0
    current = self.head
    while current is not None:
        count += 1
        current = current.link
    return count
```



current가 None을 만나면
return.

node가 참조하는 (가리키는) 연결리스트의 길이
= self.link가 참조하는 연결리스트의 길이 + 1 if node != None.

recursive version

```
def nodeCount(self, node):
    if node == None:
        return 0
    else:
        return self.nodeCount(node.link) + 1
```

```
def size(self):
    return self.nodeCount(self.head)
```

연결 리스트 메소드



노드 개수 반환: size()

- 다른 방법 : 길이를 저장하는 객체 변수 length를 둔다.

```
def __init__(self):  
    self.head = None
```

```
self.length = 0
```

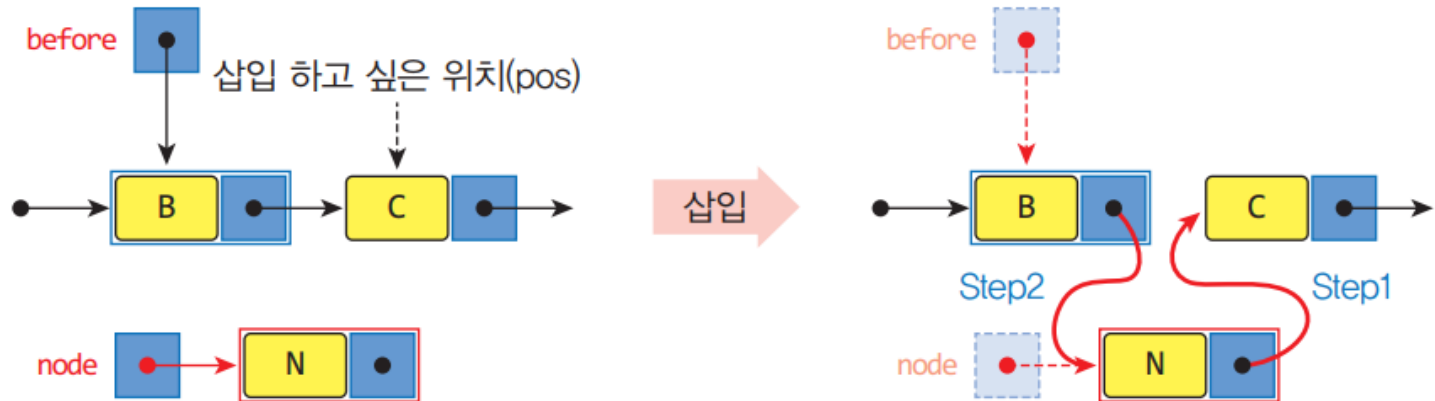
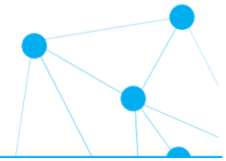
```
def size(self):  
    return length
```

```
def insert(self, pos, elem):  
    length += 1
```

```
....
```

```
def delete(pos):  
    length -= 1
```

삽입 연산: insert(pos, elem)



① 노드 N이 노드 C를 가리키게 함: `node.link = before.link`

② 노드 B가 노드 N을 가리키게 함: `before.link = node`

```
def insert(self, pos, elem) :
```

```
    node = Node(elem)
    before = self.getNode(pos-1) #before 노드 찾을
    if before == None:           # 맨 앞에 삽입
        node.link = self.head
        self.head = node
    else:                         # 중간에 삽입
        node.link = before.link
        before.link = node
```

삭제 연산: delete(pos)



① before의 link가 삭제할 노드의 다음 노드를 가리키도록 함 : before.link = before.link.link

```
def delete(self, pos) :  
    before = self.getNode(pos-1)           # before 노드를 찾음  
    if before == None :                     # 시작노드를 삭제  
        if self.head is not None :         # 공백이 아니면  
            self.head = self.head.link    # head를 다음으로 이동  
    elif before.link != None :              # 중간에 있는 노드 삭제  
        before.link = before.link.link    # Step1
```

출력 : printList(self) (ADT의 display)



```
# iterative version (반복 이용)
def printList(self):
    node = self.head
    while node != None:
        print(node.data)
        node = node.link
```

```
# recursive version (재귀 이용)
def printAll(self, node):
    if node is not None:
        print(node.data)
        self.printAll(node.link)

def printList(self):
    self.printAll(self.head)
```

