

# 6주차 1차시 원형 연결 리스트

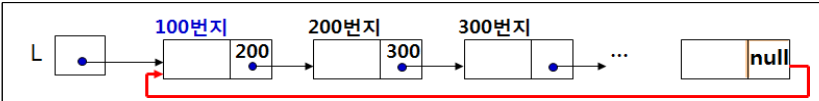
## 【학습목표】

- 1. 원형 연결 리스트의 특징에 대하여 설명할 수 있다.
- 2. 원형 연결 리스트의 삽입과 삭제 연산에 대하여 설명할 수 있다.

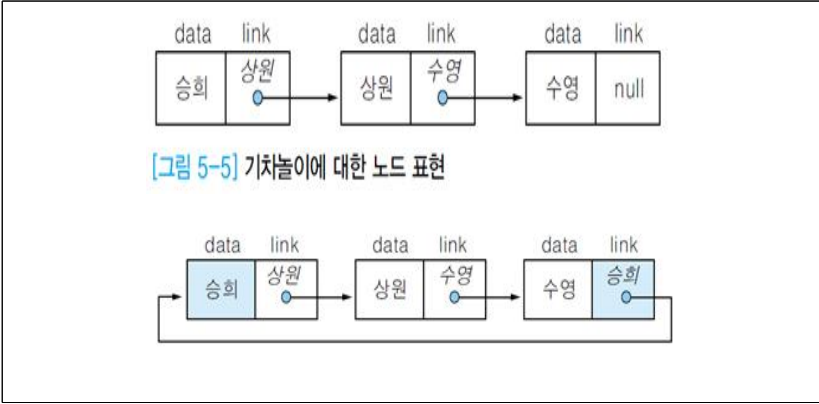
## 학습내용1 : 원형 연결 리스트

### 1. 정의

- 단순 연결 리스트에서 마지막 노드가 리스트의 첫 번째 노드를 가리키게 하여 리스트의 구조를 원형으로 만든 연결 리스트
- 단순 연결 리스트의 마지막 노드의 링크 필드에 첫 번째 노드의 주소를 저장하여 구성
- 링크를 따라 계속 순회하면 이전 노드에 접근 가능



### 2. 선형 vs. 원형 기차놀이



학습내용2 : 원형 연결 리스트의 삽입

1. 원형 연결 리스트의 삽입 연산

- 마지막 노드의 링크를 첫 번째 노드로 연결하는 것만 제외하고는 단순 연결 리스트의 삽입 연산과 동일

2. 첫 번째 노드로 삽입하기

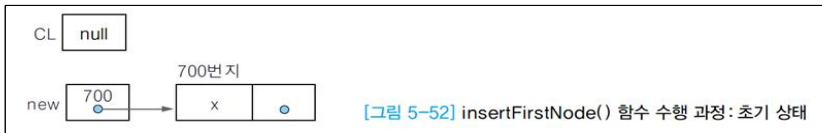
- 원형 연결 리스트 CL에 x값을 갖는 노드 new를 삽입하는 알고리즘

알고리즘 5-8 원형 연결 리스트의 첫 번째 노드 삽입 알고리즘

```
insertFirstNode(CL, x)
new ← getNode();
new.data ← x;
if (CL = null) then {           // ① 공백 리스트인 경우
    CL ← new;                   // ①-㉓
    new.link ← new;             // ①-㉔
}
else{                           // ② 공백 리스트가 아닌 경우
    temp ← CL;                  // ②-㉓
    while (temp.link ≠ CL) do    // ②-㉔
        temp ← temp.link;
    new.link ← temp.link;        // ②-㉕
    temp.link ← new;            // ②-㉖
    CL ← new;                   // ②-㉗
}
end insertFirstNode()
```

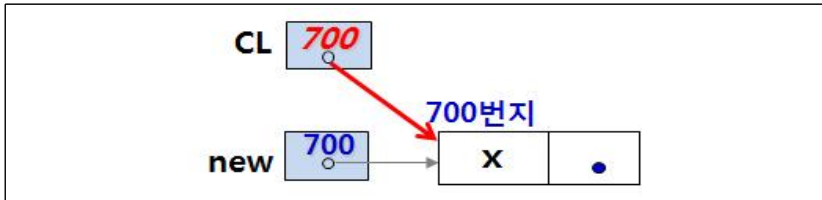
① [원형 리스트가 공백 리스트인 경우]

- 삽입하는 노드 new가 리스트의 첫 번째 노드이자 마지막 노드



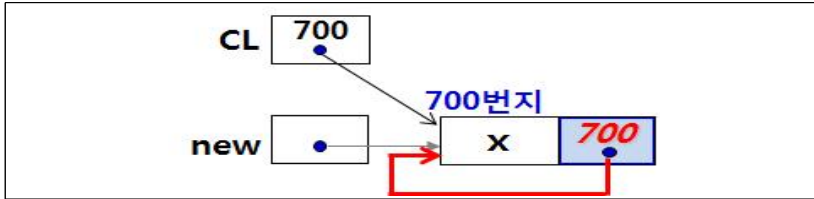
①-㉓ CL ← new;

- 포인터 CL이 노드 new를 가리키도록 한다



①-⑥ new.link ← new;

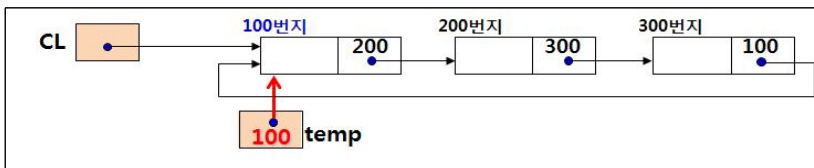
- 새 노드의 주소를 링크 필드에 저장하여 노드 new의 링크가 자기 자신을 가리키도록함으로써 원형 연결 리스트 CL의 첫 번째 노드이자 마지막 노드가 되도록 지정한다



② [원형 리스트가 공백 리스트가 아닌 경우]

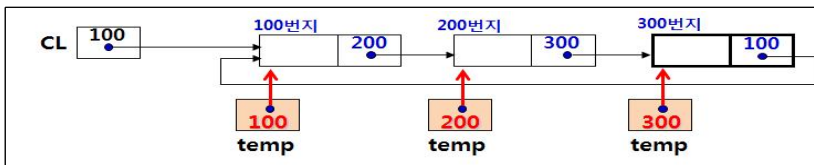
②-③ temp ← CL;

- 리스트가 공백이 아닌 경우 첫 번째 노드의 주소를 임시 순회 포인터 temp에 저장하여 노드 순회의 시작점을 지정한다



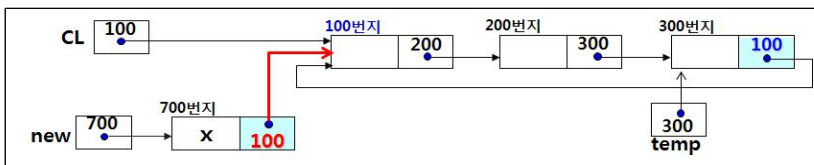
②-⑥ while (temp.link ≠ CL) do temp ← temp.link;

- while 반복문을 수행하여 순회 포인터 temp 링크를 따라 마지막 노드까지 이동



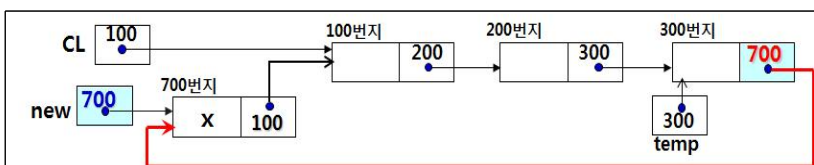
②-⑦ new.link ← temp.link;

- 리스트의 마지막 노드의 링크 값을 노드 new의 링크에 저장하여 노드 new가 노드 temp의 다음 노드를 가리키게 한다. 리스트 CL이 원형 연결 리스트이므로 마지막 노드의 다음 노드는 리스트의 첫 번째 노드가 된다



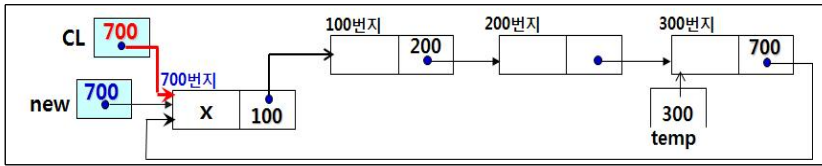
②-⑧ temp.link ← new;

- 노드 new의 값을 포인터 temp가 가리키고 있는 마지막 노드의 링크에 저장하여 리스트의 마지막 노드가 노드 new로 연결되도록 한다

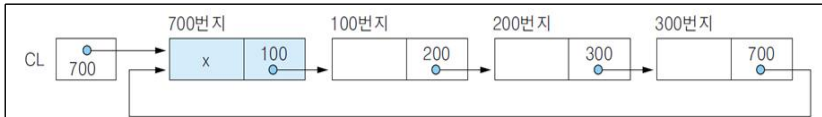


②-㉔ CL ← new;

- 포인터 new의 값을 리스트 시작 포인터 CL에 설정하여 노드 new가 리스트의 첫 번째 노드가 되도록 지정한다



⇒ 알고리즘 수행결과 삽입한 노드 new는 리스트 포인터 CL과 첫 번째 노드 사이에 삽입되면서 리스트의 새로운 첫 번째 노드가 되었고, 리스트의 마지막 노드와 연결하여 원형 연결 리스트 상태를 유지한다



[그림 5-60] insertFirstNode() 함수 수행 과정: 알고리즘 설명 ②-완성

### 3. 중간 노드로 삽입하기

\* 원형 연결 리스트 CL에 x값을 가진 노드 new를 포인터 pre가 가리키는 노드의 다음 노드로 삽입하는 알고리즘

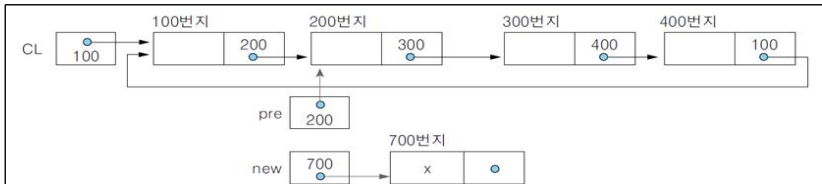
알고리즘 5-9 원형 연결 리스트의 중간 노드 삽입 알고리즘

```
insertMiddleNode(CL, pre, x)
    new ← getNode();
    new.data ← x;
    if (CL=null) then {                // ❶ 공백 리스트인 경우
        CL ← new;
        new.link ← new;
    }
    else {                             // ❷ 공백 리스트가 아닌 경우
        new.link ← pre.link;          // ②-㉔
        pre.link ← new;              // ②-㉕
    }
end insertMiddleNode()
```

❶ [원형 리스트가 공백 리스트인 경우]

- [알고리즘 5-8]에서 공백 리스트에 첫 번째 노드를 삽입하는 경우와 동일하다

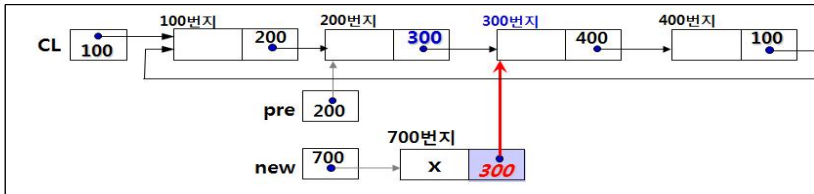
❷ [원형 리스트가 공백 리스트가 아닌 경우]



[그림 5-61] insertMiddleNode() 함수 수행 과정: 초기 상태

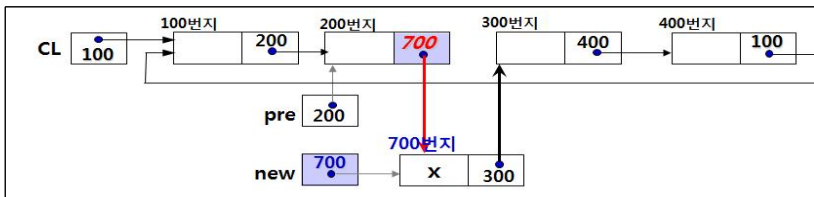
②-㉠ new.link ← pre.link;

- 노드 pre의 다음 노드로 new를 삽입하기 위해서 먼저 노드 pre의 다음 노드(pre.link)를 노드 new의 링크 필드(new.link)에 연결한다



②-㉡ pre.link ← new;

- 노드 new의 값(삽입할 노드 주소)을 노드 pre의 링크 필드에 저장하여 노드 pre가 노드 new를 가리키도록 한다



### 학습내용3 : 원형 연결 리스트의 삭제

#### 1. 원형 연결 리스트의 삭제 연산

- 원형 연결 리스트 CL에서 포인터 pre가 가리키는 노드의 다음 노드를 삭제하고 삭제한 노드는 자유 공간 리스트로 반환한다
- 포인터 old는 삭제할 노드를 지시한다

알고리즘 5-10 원형 연결 리스트의 노드 삭제 알고리즘

```

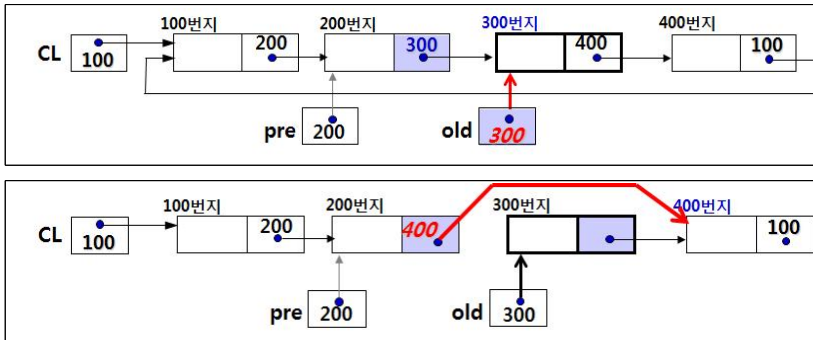
deleteNode(CL, pre)
  if (CL = null) then error;
  else {
    old ← pre.link;           // ①
    pre.link ← old.link;      // ②
    if (old = CL) then        // ③
      CL ← old.link;          // ③-㉠
    returnNode(old);          // ④
  }
end deleteNode()
    
```

① old ← pre.link;

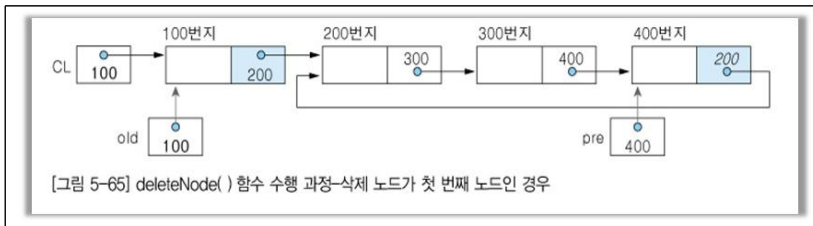
- 노드 pre의 다음 노드(pre.link)를 삭제할 노드 old로 지정한다

② pre.link ← old.link;

- 삭제할 노드 old의 다음 노드(old.link)를 노드 pre의 다음 노드(pre.link)로 지정한다

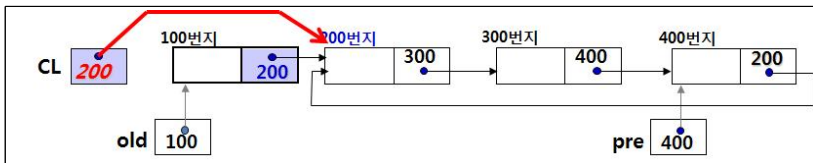


③ [ 삭제할 노드 old가 원형 연결 리스트의 첫 번째 노드인 경우]



③-㉔ CL ← old.link;

- 첫 번째 노드를 삭제할 경우 노드 old의 링크 값을 리스트 포인터 CL에 저장하여 두 번째 노드가 리스트의 첫 번째 노드가 되도록 조정 필요



④ returnNode(old);

- 삭제한 노드 old를 자유 공간 리스트에 반환한다

【학습정리】

1. 단순 연결 리스트에서 마지막 노드가 리스트의 첫 번째 노드를 가리키게 하여 리스트 구조를 원형으로 만든 연결 리스트를 원형 연결 리스트라고 한다.
2. 단순 연결 리스트의 마지막 노드의 링크 필드에 첫 번째 노드의 주소를 설정함으로써 원형 연결 리스트를 구성한다.