## 알고리즘 과제(08)

201404377 진승언

- 1. 과제 목표 및 해결 방법
- → 이번 과제는 최장 공통 부분 순서(Longest Common Subsequence)를 구하는 것이었다. 예를 들어 ABCDAB 와 BDCABA 문자열의 LCS를 구하면 BCAB이다. 즉 두 문자열의 공통 적으로 나타나는 부분 순서(공통 부분 순서)이면서 가장 긴 공통 부분순서를 구하는 거였다.
  - 두 문자열 X<sub>m</sub> = ⟨x<sub>1</sub>x<sub>2</sub> ... x<sub>m</sub>⟩과 Y<sub>n</sub> = ⟨y<sub>1</sub>y<sub>2</sub> ... y<sub>n</sub>⟩에 대해
     x<sub>m</sub> = y<sub>n</sub>이면
     X<sub>m</sub>과 Y<sub>n</sub>의 LCS의 길이는 X<sub>m-1</sub>과 Y<sub>n-1</sub>의 LCS의 길이보다 1이 크다
     x<sub>m</sub> ≠ y<sub>n</sub>이면
     X<sub>m</sub>과 Y<sub>n</sub>의 LCS의 길이는
     X<sub>m</sub>과 Y<sub>n-1</sub>의 LCS의 길이와 X<sub>m-1</sub>과 Y<sub>n</sub>의 LCS의 길이 중 큰 것과 같다

$$\textbf{ o} \qquad \qquad \text{ if } i = 0 \text{ or } j = 0 \\ c_{i:1,j-1} + 1 \qquad \qquad \text{ if } i,j > 0 \text{ and } x_i = y_j \\ \max\{c_{i:1,j}, \ c_{i,j-1}\} \qquad \qquad \text{ if } i,j > 0 \text{ and } x_i \neq y_j \\ \end{aligned}$$

$$\checkmark$$
  $c_{ij}$  : 두 문자열  $X_i = < x_1 x_2 \dots x_i >$ 과  $Y_j = < y_1 y_2 \dots y_j >$ 의 LCS 길이

수업시간 때 배운 위와 같은 정의를 참고해서 구현하였다. 배열에 값 뿐만 아니라 방향도 저장했어야 했으므로 객체를 생성해 객체이차배열을 사용하였다. 그리고 방향은 대각선위, 옆 3가지가 필요한데 이것은 숫자 0, 1, 2로 나타냈다. 첨에 배열에 값을 저장하고 방향을 마킹하는데 경우의 수는 위와 같이 3가지이므로 3가지 경우의 수로 나누어서 구현하였다. 그리고 마킹을 해논 또 3가지 경우의 수로 재귀호출 해서 LCS를 출력할 수 있게했다.

## 2. 주요 부분 코드 설명(알고리즘 부분 코드 캡쳐)

```
☐ Arr.java ☒

public class Arr {

int num;

int direction;

}

7
```

위와 같이 숫자(값)과 방향을 담을 객체(구조체)를 생성하였다.

```
2 public class LCS {
 4
        //Direction
 5
        final int LEFT = 0;
        final int UP = 1;
 6
 7
        final int DIAGONAL = 2;
 8
 9
        StringBuffer result = new StringBuffer(); //LCS 결과값 저장
10
        //Longest Common Subsequence
11
12⊝
        Arr[][] LCS_length(String x, String y) {
            int m = x.length()+1; //x의 문자열 길이 (문자열의 길이보다 1더 필요하므로 1더함)
13
            int n = y.length()+1; // ''''
14
15
            Arr[][][] arr = new Arr[m][n];
16
17
            //배열 초기화 생성해줌
18
            for(int i = 0; i<m; i++) {
19
                for(int j =0; j<n; j++) {</pre>
20
                    arr[i][j] = new Arr();
21
22
            }
23
24
            //배열 행, 열 첫줄들을 0으로 초기화 (=행 0번 줄 0으로 초기화, 열 0번 줄 0으로 초기화)
25
            for(int i =1; i<m; i++) {
26
                arr[i][0].num = 0;
27
28
            for(int j =0; j < n; j++) {
29
                arr[0][j].num = 0;
30
            }
31
```

(주석에도 자세히 설명 적어놨습니다.)

방향은 위와 같이 LEFT(왼쪽), UP(위), DIAGONAL(대각선)을 각각 0, 1, 2로 하였다. 그리고 LCS의 결과값을 리턴 하기 위해 StringBuffer로 result를 생성하였다. 문자를 계속해서 덧붙이고 바뀌는 문자열이어야 하므로 StringBuffer로 하였다.

LCS\_length함수는 앞서 설명한 Arr객체를 이차원배열로 생성해서 값과 방향 마킹을 한 후 해당 Arr객체배열을 반환해준다. 먼저 이차원배열의 행, 열 길이가 문자열의 길이보다

한 칸 더 필요하므로 두 문자열의 길이에 1을 더해서 m, n에 저장하고 이것으로 m행과 n행을 가진 Arr객체 이차원배열을 생성한다. 그리고 이 객체배열 사용하기 위해서 초기화를 해준다. 그리고 LCS 알고리즘에 맞게 첫 행과 열 줄의 값을 0으로 해준다.

```
//LCS 마킹
           for(int i =1; i<m; i++) { // 위에서 0으로 초기화 한 위치를 제외한 간들을 for문 돌려 마킹한다
              for(int j=1; j<n; j++) { // ''
                  if(x.charAt(i-1) == y.charAt(j-1)) { //x문자열의 i-1번째 문자와 y문자열의 j-1번째 문자가 같은 경우(문자열의 시작은 0부터 시작하므로 i,j보다 1작아야 매칭되므로 charAt에 -1해준)
                     arr[i][j].num = arr[i-1][j-1].num + 1; //현재 i,j칸의 왼쪽대각선위칸([i-1,j-1])에 1을 더한 값을 저장
                     arr[i][j].direction = DIAGONAL; //방향에 대각선 마킹
                  else if(arr[i-1][j].num >= arr[i][j-1].num) { //문자가 갈지않고 현재위치의 위폭값이 왼쪽칸 값보다 큰 경우
                     arr[i][j].num = arr[i-1][j].num; //현재위치의 위칸값 저장 arr[i][j].direction = UP; //방향에 UP 마킹
                      arr[i][j].direction = UP;
                             //문자가 갈지않고 현재위치의 왼쪽칸 값이 위쪽칸 값보다 큰 경우
                  else {
                     arr[i][j].num = arr[i][j-1].num; //현재위치의 왼쪽칸값 저장
                      arr[i][j].direction = LEFT; //방향에 LEFT 마킹
              }
48
          }
49
          return arr;
      }
```

그 후 LCS알고리즘에 알맞게 3가지 경우의 수로 나누어 각 객체 배열에 알맞은 값과 방향을 저장해 나간다. 첫 번째 경우의 수는 조사하는 인덱스에 매칭되는 행의 문자와 열의문자가 같으면 해당 인덱스의 객체 값은 왼쪽 위 대각선 인덱스의 값에 1을 더한 값을 저장하고 방향은 대각선(DIAGONAL)을 저장한다. 두 번째 경우의 수와 세 번째 경우의수는 그에 행과 열에 해당되는 문자가 같지 않을 경우, 현재 인덱스 값을 위와 왼쪽에 있는 인덱스 값을 비교해서 더 큰 값을 가지게 한다. 그리고 해당 방향도 저장한다.

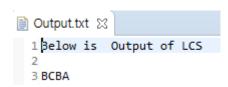
```
52⊖
       StringBuffer LCS_print(Arr[][] b, String x, int i, int j ) {
53
           if(i==0 || j == 0) { //i,j가 0인 경우 탐색을 다한것이므로 지금까지 저장한 결과를 리턴
54
              return result;
55
56
           if(b[i][j].direction == DIAGONAL) {
                                               //DIAGONAL 마킹인 경우
                                           //왼쪽대각선 위 칸으로 재귀
57
              LCS_print(b,x, i-1, j-1);
              System.out.print(x.charAt(i-1));
58
              result.append(x.charAt(i-1)); //해당 문자 결과값에 저장
59
60
          else if(b[i][j].direction == UP) { //UP 마킹인 경우
61
62
              LCS_print(b,x, i-1, j); // //왼쪽 칸으로 재귀
63
64
          else { //LEFT 마킹인 경우
65
              LCS_print(b,x, i, j-1); //오른쪽 칸으로 재귀
66
67
68
          return result;
69
70
```

LCS의 문자열을 재귀호출을 이용해서 반환하는 함수이다. 이전에 값과 방향을 저장해 논 객체배열을 매개변수로 준다. 그리고 행에 속했던 x문자열도 매개변수로 준다. i와 j는 행과 열의 길이이다. (즉 문자열의 길이 이다.) 이 객체배열 b를 주석에 써있는 것과 같은 경우의 수 별로 재귀호출을 해서 LCS에 속하는 문자들을 더해가고 반환해주면 된다. LCS 에 해당하는 문자 하나씩 더해서 문자열을 반환하므로 StringBuffer를 사용하였다.

```
43 LCS lcs = new LCS();
44 //LCS 마킹
45 Arr[][] arr = lcs.LCS_length(data1[0], data1[1]);
46 //LCS 순회
47 result = lcs.LCS_print(arr , data1[0], data2[0], data2[1]);
```

그래서 정리하자면 LCS객체를 생성하고 값과 방향을 저장하는 즉 마킹하는 함수인 LCS\_Length함수를 호출해서 Arr객체에 저장한다. (data1에는 입력받은 문자열이 들어있다.) 그리고 이 arr을 LCS\_print함수에 사용하여 LCS인 문자열을 result에 저장해서 파일 출력시키면 되었다. (data2는 문자열의 길이 입력이 저장되었다.)

## 결과(시간 복잡도 포함)



LCS에 속하는 BCBA가 잘 출력됨을 볼 수 있었다.

LCS는 이차원 배열에 각 부분 문제의 답을 저장하면서 풀어나가는 방식이다. 배열의 총 원소는 (m+1)(n+1)개이고, LCS의 값을 저장하는 LCS\_Length함수의 2중 for문에서 for루프가 총 m\*n번을 반복하면서 원소를 하나씩 계산한다. 각 원소를 계산하는 데는 상수 시간이 든다. 따라서 총 수행시간 즉 시간복잡도는 θ(mn)이다.