

챕터 6. Dynamic Programming (동적 계획법) - (3) 최장공통부분서열 문제 (LCS)

LCS (Longest Common Subsequence)

- 두 개의 문자서열 X, Y 가 주어졌을 때,
 - X 와 Y 에서 공통으로 나타나는 부분 문자서열을 찾고자 한다.
 - 부분 문자서열의 길이가 최대가 되도록 부분 문자서열을 찾는 방법은?

$X =$	A	B	C	B	D	A	B
$Y =$	B	D	C	A	B	A	
$LCS(X, Y) =$	B	C	B	A	$maxlength = 4$		

DNA 염기서열에서 공통 염기서열을 찾는 것은 굉장히 중요한 문제이다.

문제 정의

- 입력:
 - $X = [x_1, x_2, \dots, x_n]$
 - $Y = [y_1, y_2, \dots, y_n]$
- 출력:
 - $LCS(X, Y)$ 의 최장 길이

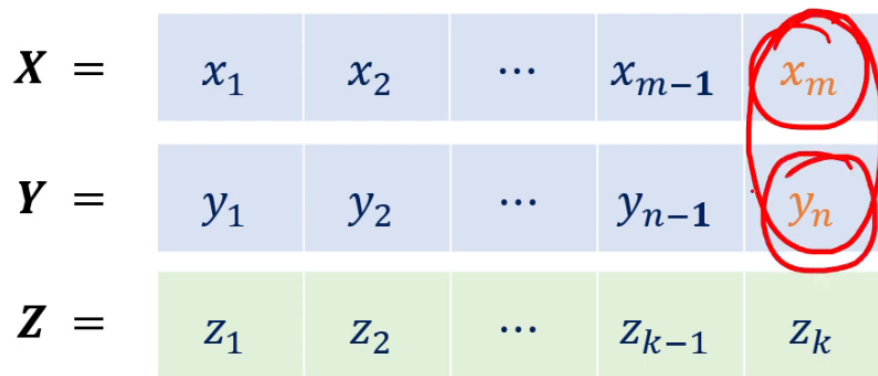
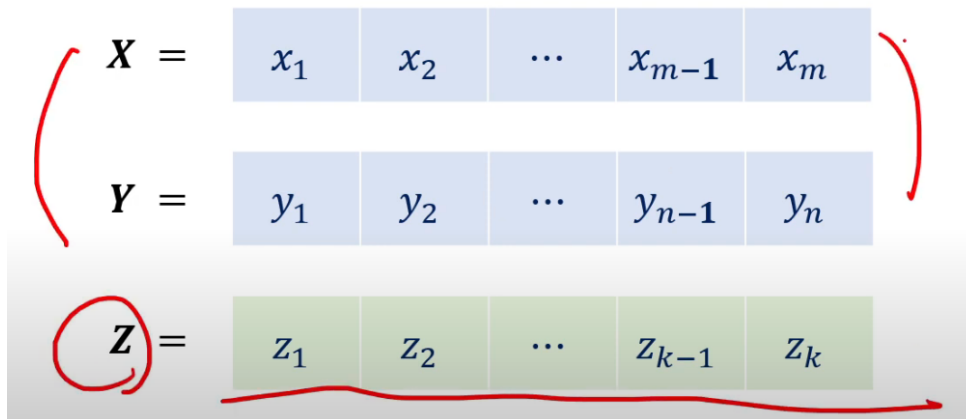
단순 무식하게 풀기: Brute-Force Approach

- X 의 모든 부분 서열 중에서
 - Y 의 부분 서열인 것들의 길이를 구한 뒤
 - 이 길이들 중에서 최대값을 찾는다.
- X 의 모든 부분 서열의 개수는? 2^m
 - 지수 시간 복잡도를 가진 알고리즘: exponential time complexity

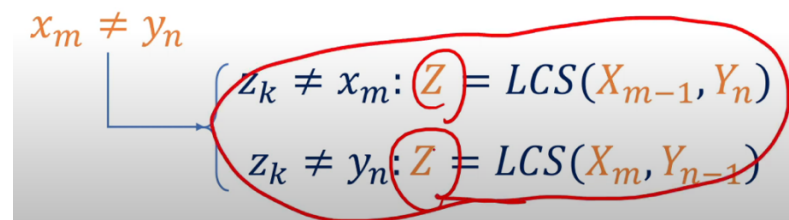
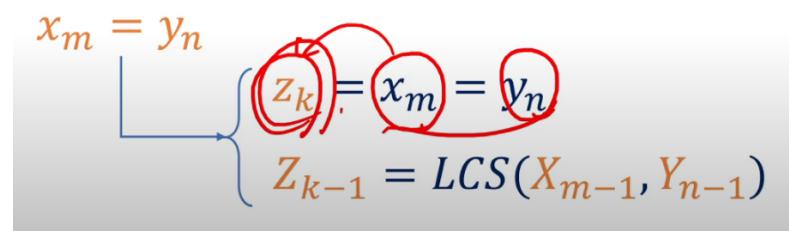
재귀적 관계를 파악하기: Recurrence Relation

- $X = [x_1, x_2, \dots, x_m]$, $Y = [y_1, y_2, \dots, y_n]$

- $Z = \text{LCS}(X, Y) = [z_1, z_2, \dots, z_k]$,



-> 제일 끝에 있는 두 가지의 원소를 가지고 고려를 해보자.

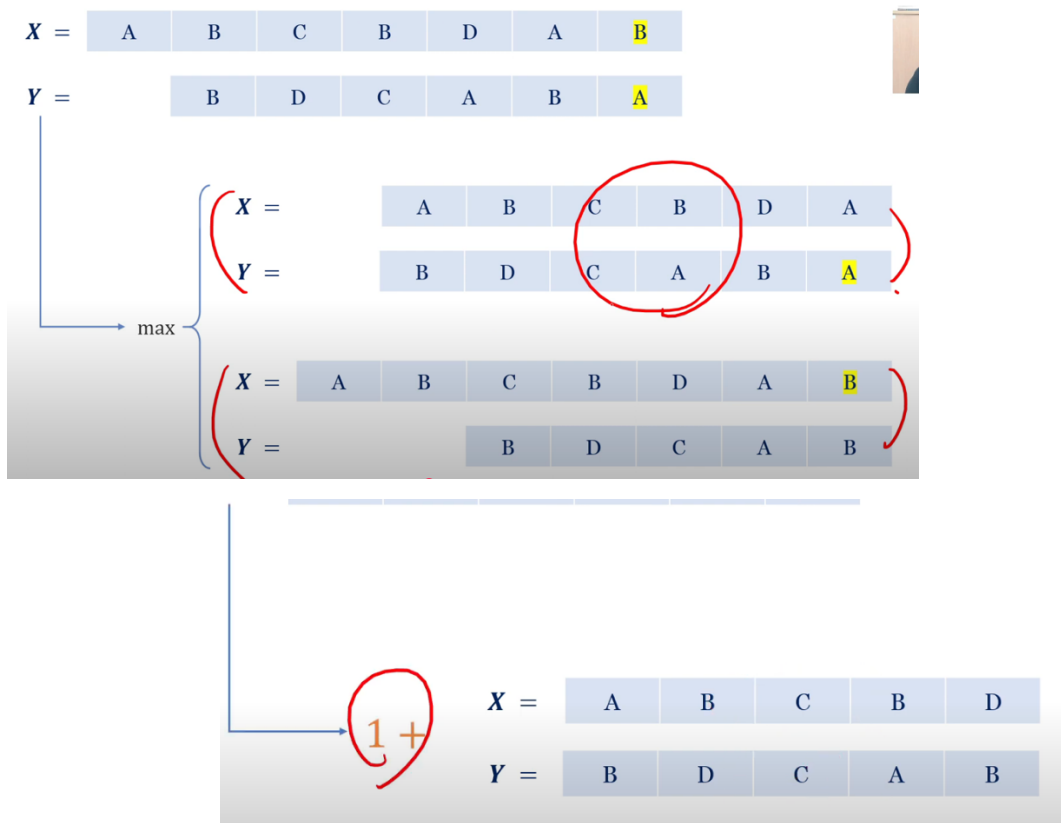


재귀적으로 정의하기: Recurrence Equation

- $c(i, j)$: 수열 X_i 와 Y_j 의 최장공통부분서열(LCS)의 길이로 정의
- 재귀식:
 - 종료조건: $i = 0$ 또는 $j = 0$ 이면 $c(i, j) = 0$
 - 재귀조건:
 - $X_i = Y_j$ 이면 $C(i, j) = C(i - 1, j - 1) + 1$
 - $X_i \neq Y_j$ 이면 $C(i, j) = \max\{C(i, j - 1), C(i - 1, j)\}$

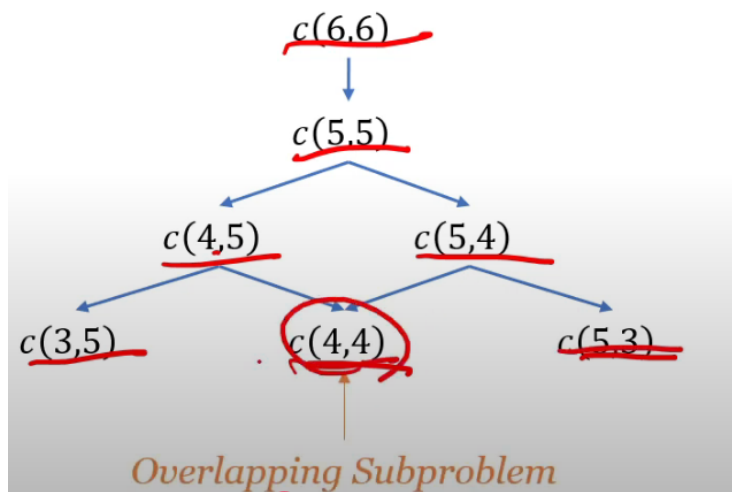
```
def lcs(x, y):  
    m, n = len(x), len(y)  
    if m == 0 or n == 0:  
        return 0  
    else:  
        if x[-1] == y[-1]:  
            return lcs(x[:m-1], y[:n-1]) + 1  
        else:  
            return max(lcs(x[:m], y[:n-1]),  
                        lcs(x[:m-1], y[:n]))
```

```
1  int lcs(string x, string y) {  
2      int m = x.length();  
3      int n = y.length();  
4  
5      if (m == 0 || n == 0) {  
6          return 0;  
7      }  
8  
9      if (x[m - 1] == y[n - 1]) {  
10         return lcs(x.substr(0, m - 1), y.substr(0, n - 1)) + 1;  
11     } else {  
12         return max(  
13             lcs(x, y.substr(0, n - 1)),  
14             lcs(x.substr(0, m - 1), y)  
15         );  
16     }  
17 }
```



중복 부분 문제: Overlapping Subproblems

- $c(i, j) = 0$
- $c(i, j) = c(i - 1, j - 1) + 1$
- $c(i, j) = \max\{c(i, j - 1), c(i - 1, j)\}$



동적계획법의 적용:

- 메모이제이션(memoization): 이미 계산한 값을 테이블에 저장
- 하향식(top-down) 해법에서 상향식(bottom-up) 해법으로 전환

```
1  vector<vector<int>> lcs(string x, string y) {
2      // 공백 문자 추가 (파이썬의 [' '] + x 와 동일)
3      x = ' ' + x;
4      y = ' ' + y;
5
6      int m = x.length();
7      int n = y.length();
8
9      vector<vector<int>> c(m, vector<int>(n, 0)); // m x n 2차원 DP 테이블
10
11     for (int i = 1; i < m; ++i) {
12         for (int j = 1; j < n; ++j) {
13             if (x[i] == y[j]) {
14                 c[i][j] = c[i - 1][j - 1] + 1;
15             } else {
16                 c[i][j] = max(c[i][j - 1], c[i - 1][j]);
17             }
18         }
19     }
20
21     return c;
22 }
```

		B	D	C	A	B	A
	O	O	O	O	O	O	O
A	O	O	O	O	1	1	1
B	O	1	1	1	1	2	2
C	O	1	1	2	2	2	2
B	O	1	1	2	2	3	3
D	O	1	2	2	2	3	3
A	O	1	2	2	3	3	4
B	O	1	2	2	3	4	4

최적해의 재구성:

- LCS의 최장 길이는 알겠는데,
 - 최장 길이를 가진 LCS는 어떻게 알지?
- 최적해를 계산하는 과정을 별도로 기록
 - 하향식(top-down)으로 최적해를 재구성할 수 있음

		B	D	C	A	B	A
	o	o	o	o	o	o	o
A	o	3	3	3	1	2	1
B	o	1	2	2	3	1	2
C	o	3	3	1	2	3	3
B	o	1	3	3	3	1	2
D	o	3	1	3	3	3	3
A	o	3	3	3	1	3	1
B	o	1	3	3	3	1	3

```

1 // LCS 문자열을 재귀적으로 복원하는 함수
2 string get_lcs(int i, int j, const vector<vector<int>>& b, const string& x) {
3     if (i == 0 || j == 0) {
4         return "";
5     }
6
7     if (b[i][j] == 1) {
8         return get_lcs(i - 1, j - 1, b, x) + x[i]; // 대각선 방향, 문자 포함
9     } else if (b[i][j] == 2) {
10        return get_lcs(i, j - 1, b, x); // 왼쪽
11    } else if (b[i][j] == 3) {
12        return get_lcs(i - 1, j, b, x); // 위쪽
13    }
14
15    return ""; // 혹시 모를 fallback
16 }
    
```

		B	D	C	A	B	A
	o	o	o	o	o	o	o
A	o	3	3	3	1	2	1
B	o	1	2	2	3	1	2
C	o	3	3	1	2	3	3
B	o	1	3	3	3	1	2
D	o	3	1	3	3	3	3
A	o	3	3	3	1	3	1
B	o	1	3	3	3	1	3

```

1 // LCS (Longest Common Subsequence)
2 /* input case
3 ABCBDAB
4 BDCABA
5 */
6
7 #include <iostream>
8 #include <vector>
9 #include <string>
10 using namespace std;
11
12 void lcs(const string& x, const string& y, vector<vector<int>> &c, vector<vector<int>> &b) {
13     int m = x.length();
14     int n = y.length();
15     c.assign(m + 1, vector<int>(n + 1, 0));
16     b.assign(m + 1, vector<int>(n + 1, 0));
17
18     for (int i = 1; i <= m; i++) {
19         for (int j = 1; j <= n; j++) {
20             if (x[i - 1] == y[j - 1]) {
21                 c[i][j] = c[i - 1][j - 1] + 1;
22                 b[i][j] = 1;
23             } else {
24                 if (c[i][j - 1] > c[i - 1][j]) {
25                     c[i][j] = c[i][j - 1];
26                     b[i][j] = 2;
27                 } else {
28                     c[i][j] = c[i - 1][j];
29                     b[i][j] = 3;
30                 }
31             }
32         }
33     }
34 }
35
36 string get_lcs(int i, int j, const vector<vector<int>> &b, const string& x) {
37     if (i == 0 || j == 0) return "";
38     if (b[i][j] == 1)
39         return get_lcs(i - 1, j - 1, b, x) + x[i - 1];
40     else if (b[i][j] == 2)
41         return get_lcs(i, j - 1, b, x);
42     else
43         return get_lcs(i - 1, j, b, x);
44 }
45
46 int main() {
47     string x, y;
48     cin >> x >> y;
49
50     vector<vector<int>> c, b;
51     lcs(x, y, c, b);
52
53     string lcs_str = get_lcs(x.length(), y.length(), b, x);
54     int LCS_len = lcs_str.length();
55
56     if (LCS_len == 0) cout << 0 << endl;
57     else {
58         cout << LCS_len << endl;
59         cout << lcs_str << endl;
60     }
61
62     return 0;
63 }

```