

# LCS(Longest Common Subsequence) 알고리즘

2017. 4. 19. 19:55

## 목록

1. LCS(Longest Common Subsequence) 알고리즘이란?

2. LCS(Longest Common Subsequence) 알고리즘 구현 과정  
- LCS 길이 찾는 방법

3. LCS(Longest Common Subsequence) 소스 코드  
- LCS 길이 찾는 방법

4. LCS(Longest Common Subsequence) 알고리즘 구현 과정  
- LCS 실제 단어 찾는 방법

5. LCS(Longest Common Subsequence) 소스 코드  
- LCS 실제 단어 찾는 방법

6. LCS 관련 문제

## 1. LCS(Longest Common Subsequence) 알고리즘이란?

LCS는 번역하면 **최장 공통 부분 문자열**이라고 할 수 있다.

부분 문자열이라는 개념을 생각해보자.

Substring이라는 개념과, Subsequence라는 개념이 있다.

우리가 늘 단어가 일치하는지 확인한다는 개념은 **연속된 부분 문자열인 Substring**이라는 개념이고, 어떤 단어에서 **연속되지 않은 부분 문자열이 있다면 그것은 Subsequence**이다.

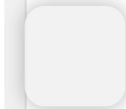
예를 들어보자.  
가나다라마바사와  
가아나자마바사에서

**가장 긴 Substring**은 다음과 같다.

가나다라**마바사**  
가아나자**마바사**

반면 **가장 긴 Subsequence**는 다음과 같다.

**가**나다라**마바사**  
**가**아**나**자**마바사**



어떤 문제가 다음과 같이 주어졌다고 생각해보자.

두 개의 **String**이 주어졌을 때 **LCS**를 구하시오.

ACAYKP  
CAPCAK

답은 무엇일까?

ACAYKP

CAPCAK

즉, ACAK이다.

2. LCS(Longest Common Subsequence) 알고리즘 구현 과정  
- LCS 길이 찾는 방법

이제 위에서 계속 읽어온 LCS(Longest Common Subsequence) 알고리즘을 어떻게 구현하는지 생각해보자.

ACAYKP  
CAPCAK

이 두 단어를 통해 한번 확인해보자.

	0	A	C	A	Y	K	P
0	0	0	0	0	0	0	0
C	0						

LCS 알고리즘을 구현할 때는, LCS 테이블의 첫번째 행과 열을 항상 0으로 맞추어준다.(관례이기도 하고, 편의를 위해 이렇게 쓴다.)

	0	A	C	A	Y	K	P
0	0	0	0	0	0	0	0
C	0	0	1	1	1	1	1

이제 CAPCAK의 첫번째 단어인 C를 이용하여 테이블을 채우면 다음과 같다.

위의 1이 의미하고 있는 것은 무엇이나면,  
A까지의 LCS는 0, AC까지의 LCS는 1 ACA까지의 LCS는 1 ... ACAYKP까지의 LCS는 1이라는 것이다.

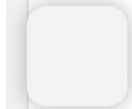
즉, ACA까지 LCS가 1이라는 것은 ACA와 C가 공통 부분 문자열이 1개 있다는 뜻이다.

	0	A	C	A	Y	K	P
0	0	0	0	0	0	0	0
C	0	0	1	1	1	1	1
A	0	1	1	2	2	2	2

다음으로 ACAYKP와 CA를 비교해보자.

당연히 LCS는 2가 나올 것이다. (ACAYKP, CA)

이 과정이 위의 테이블에서 작성되고 있다.



	O	A	C	A	Y	K	P
O	0	0	0	0	0	0	0
C	0	0	1	1	1	1	1
A	0	1	1	2	2	2	2
P	0	1	1	2	2	2	3

이제 어떻게 구현되는지는 감은 오지만, 테이블에 숫자 넣는 방법이 어떻게 되는지 조금 애매하기도 하다.

어떤 기준으로 넣는 것일까?

	O	A	C	A	Y	K	P
O	0	0	0	0	0	0	0
C	0	0	1	1	1	1	1
A	0	1	1	2	2	2	2
P	0	1	1	2	2	2	3

위의 푸른색 부분을 보자.

C와 AC에서 이미 1이 됐으니, C와 ACA에서는 마지막 단어가 C와 A로 서로 다르지만, LCS가 1인 이유는 왼쪽에서 값이 1이었으므로 1이 가장 최장 부분 문자열이다.

분홍색 부분을 보자.

이 부분은 CAP와 ACA에서 마지막 단어가 P와 A로 서로 다르지만, LCS가 2인 이유는 이전 CAP의 CA와 ACA의 CA가 서로 2이기에 누적된 값이 내려왔음을 알 수 있다.

즉, 현재 서로 다른 문자열일 때는, 현재 테이블에 들어갈 수는 위쪽, 왼쪽중 큰 값을 따름을 알 수 있다.

마지막으로 회색 부분을 보자.

우선 3이 된 이유는 CAP와 ACAYKP의 서로 마지막 위치의 단어가 P로 같기 때문이다.

이 3은 위의 2에서 1더해진 3인가, 왼쪽에서 1더해진 3인가?

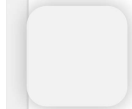
정답은 왼쪽 위 2에서 1더해진 3이다.

이 이유는 CA와 ACAYK다음 P와 P를 봤을 때 LCS가 3이 된 것이 정확한 의미이기에

대각선(왼쪽 위) 방향인 값에서 1을 더해야 한다.

즉, 현재 서로 같은 문자열일 때는, 현재 테이블에 들어갈 수는 대각선(왼쪽 위)의 값 + 1이다.

최종적으로 LCS 테이블이 어떻게 구성되는지 확인해보자.



	0	A	C	A	Y	K	P
0	0	0	0	0	0	0	0
C	0	0	1	1	1	1	1
A	0	1	1	2	2	2	2
P	0	1	1	2	2	2	3
C	0	1	2	2	2	2	3
A	0	1	2	3	3	3	3
K	0	1	2	3	3	4	4

3. LCS(Longest Common Subsequence) 소스 코드

- LCS 길이 찾는 방법

이 코드는 [9251번] LCS :: <https://www.acmicpc.net/problem/9251> 를 기준으로 제작하였습니다.

```
1  #include <iostream>
2  #include <cstdio>
3  #include <string>
4
5  using namespace std;
6
7  string str1, str2;
8
9  int lcs[1001][1001];
10
11 int main()
12 {
13     string tmp1, tmp2;
14     cin >> tmp1 >> tmp2;
15
16     // LCS 알고리즘을 위해 앞에 '0'을 붙여준다.
17     str1 = '0' + tmp1;
18     str2 = '0' + tmp2;
19
20     int len1 = str1.size();
21     int len2 = str2.size();
22
23     for (int i = 0; i < len1; i++)
24     {
25         for (int j = 0; j < len2; j++)
26         {
27             if (i == 0 || j == 0)
28             {
29                 lcs[i][j] = 0;
30                 continue;
31             }
32
33             // 현재 비교하는 값이 서로 같다면, lcs는 + 1
34             if (str1[i] == str2[j])
35                 lcs[i][j] = lcs[i - 1][j - 1] + 1;
36
37             // 서로 다르다면 LCS의 값을 왼쪽 혹은 위에서 가져온다.
38             else
39             {
40                 if (lcs[i - 1][j] > lcs[i][j - 1])
41                     lcs[i][j] = lcs[i - 1][j];
42                 else
43                     lcs[i][j] = lcs[i][j - 1];
44             }
45         }
46     }
47 }
```

```

48  /*
49  // 검증 코드
50  for (int i = 0; i < len1; i++)
51  {
52      for (int j = 0; j < len2; j++)
53          cout << lcs[i][j] << " ";
54      cout << endl;
55  }
56  */
57
58  cout << lcs[len1-1][len2-1] << endl;
59
60  return 0;
61 }
62
63 //
64 //

```

This source code Copyright belongs to Crocus  
If you want to see more? [click here >>](#)

#### 4. LCS(Longest Common Subsequence) 알고리즘 구현 과정

##### - LCS 실제 단어 찾는 방법

	0	A	C	A	Y	K	P
0	0	0	0	0	0	0	0
C	0	0	1	1	1	1	1
A	0	1	1	2	2	2	2
P	0	1	1	2	2	2	3
C	0	1	2	2	2	2	3
A	0	1	2	3	3	3	3
K	0	1	2	3	3	4	4

이 표를 이용하여 실제 단어를 찾아볼 것이다.

	0	A	C	A	Y	K	P
0	0	0	0	0	0	0	0
C	0	0	1	1	1	1	1
A	0	1	1	2	2	2	2
P	0	1	1	2	2	2	3
C	0	1	2	2	2	2	3
A	0	1	2	3	3	3	3
K	0	1	2	3	3	4	4

가장 끝자리부터 시작하여 자신과 같은 숫자가 있는 곳까지 따라간다.

그리고 왼쪽, 위쪽 둘중 둘다 같은 수가 없다면, 대각선 방향 값이 현재 값 - 1인지 확인해보고 그 수를 따라간다.

위에서 표시된 빨간색 동그라미가 추적되고있는 단어를 의미하고있다.(빨간 동그라미의 행,열을 보면 같은 단어임을 알 수 있다.)

이것을 테이블에서 0이 나타날 때 까지 계속해서 반복한다.

## 5. LCS(Longest Common Subsequence) 소스 코드

### - LCS 실제 단어 찾는 방법

이 코드는 [9252번] LCS :: <https://www.acmicpc.net/problem/9252> 를 기준으로 제작하였습니다.

```
1  #include <iostream>
2  #include <cstdio>
3  #include <string>
4  #include <stack>
5
6  using namespace std;
7
8  string str1, str2;
9
10 int lcs[1001][1001];
11
12 int main()
13 {
14     string tmp1, tmp2;
15     cin >> tmp1 >> tmp2;
16
17     // LCS 알고리즘을 위해 앞에 '0'을 붙여준다.
18     str1 = '0' + tmp1;
19     str2 = '0' + tmp2;
20
21     int len1 = str1.size();
22     int len2 = str2.size();
23
24     for (int i = 0; i < len1; i++)
25     {
26         for (int j = 0; j < len2; j++)
27         {
28             if (i == 0 || j == 0)
29             {
30                 lcs[i][j] = 0;
31                 continue;
32             }
33
34             // 현재 비교하는 값이 서로 같다면, lcs는 + 1
35             if (str1[i] == str2[j])
36                 lcs[i][j] = lcs[i - 1][j - 1] + 1;
37
38             // 서로 다르다면 LCS의 값을 왼쪽 혹은 위에서 가져온다.
39             else
40             {
41                 if (lcs[i - 1][j] > lcs[i][j - 1])
42                     lcs[i][j] = lcs[i - 1][j];
43                 else
44                     lcs[i][j] = lcs[i][j - 1];
45             }
46         }
47     }
48
49     /*
50     // 검증 코드
51     for (int i = 0; i < len1; i++)
52     {
53         for (int j = 0; j < len2; j++)
54             cout << lcs[i][j] << " ";
```

Crocus 구독하기

```
55     cout << endl;
56 }
57 */
58
59
60 int i = len1-1;
61 int j = len2-1;
62 stack<int> st; // 거꾸로 담기니 stack을 이용
63
64 while (lcs[i][j] != 0)
65 {
66     // 경로 추적
67     // cout << " i :: " << i << " j :: " << j << endl;
68
69     // 테이블이 같은 넘버링이라면
70     // 왼쪽으로 이동
71     if (lcs[i][j] == lcs[i][j - 1])
72         j--;
73
74     // 위쪽으로 이동
75     else if (lcs[i][j] == lcs[i - 1][j])
76         i--;
77
78     // 왼쪽 위쪽 모두 다른 넘버링이라면 대각선 방향으로 이동
79     else if (lcs[i][j] - 1 == lcs[i - 1][j - 1])
80     {
81         st.push(i);
82         i--;
83         j--;
84     }
85 }
86
87 // 길이 출력
88 cout << lcs[len1-1][len2-1] << endl;
89
90 // 단어 출력
91 while (!st.empty())
92 {
93     cout << str1[st.top()];
94     st.pop();
95 }
96 return 0;
97 }
98
99 //
100 //
```

This source code Copyright belongs to Crocus  
If you want to see more? click here >>

5. LCS 관련 문제

http://www.crocus.co.kr/search/lcs

♡ 13

📌

☰

구독하기



'Applied > 알고리즘' 카테고리의 다른 글

최적화된 에라토스테네스의 체(Eratosthenes' sieve) (0)	2017.04.21
단어를 찾아 지우거나, 치환하는 알고리즘 (0)	2017.04.21

[LCS\(Longest Common Subsequence\) 알고리즘](#) (11)

2017.04.19

[최소 버텍스 커버\(Minimum Vertex Cover\)](#) (0)

Crocus 구독하기

[최소 컷\(Minimum Cut\)](#) (2)

2017.04.12

[이분 매칭\(Bipartite Matching\) 시간 단축 방법](#) (2)

2017.04.10

NAME

PASSWORD

HOMEPAGE

http://

SECRET ☐ WRITE

hoon222y [PROFILE](#)

2017.06.15 17:27 신고

덕분에 잘 공부하고 갑니다 ㅎㅎ

# Delete Reply

가누 [PROFILE](#)

2017.06.15 20:40 신고

감사합니다~~

# Delete

바지

2018.03.26 16:45

친절한 설명 감사합니다^^

# Delete Reply

가누 [PROFILE](#)

2018.03.26 17:58 신고

감사합니다

# Delete

Student1

2018.10.05 21:05

당신의 명확성에 무릎을 탁 치고 갑니다.

# Delete Reply

가누 [PROFILE](#)

2018.10.05 21:08 신고

감사합니다~~!

# Delete

cykei

2020.02.16 21:38 신고



많이 배워갑니다!

Crocus 구독하기

# Delete Reply

가누 

PROFILE

2020.02.17 20:22 신고

감사합니다~

# Delete

arkingco

2020.08.30 16:33

배우다 갑니다잉

# Delete Reply

2je0

2021.04.04 01:17

혹시 관련 문제 질문 하나만 할수 있을까요 ..?

# Delete Reply

가누

2021.04.04 20:53

네네 어떤건가요

# Delete



crocus@kakao.com

