

Nejdelší společná podposloupnost

Dvě
posloupnosti

A:

C	B	E	A	D	D	E	A
---	---	---	---	---	---	---	---

 $|A| = 8$
B:

D	E	C	D	B	D	A
---	---	---	---	---	---	---

 $|B| = 7$

Společná
podposloupnost

A:

C	B	E	A	D	D	E	A
---	---	---	---	---	---	---	---

B:

D	E	C	D	B	D	A
---	---	---	---	---	---	---

C:

C	D	A
---	---	---

 $|C| = 3$

Nejdelší
společná
podposloupnost
(NSP)

A:

C	B	E	A	D	D	E	A
---	---	---	---	---	---	---	---

B:

D	E	C	D	B	D	A
---	---	---	---	---	---	---

C:

E	D	D	A
---	---	---	---

 $|C| = 4$

Nejdelší společná podposloupnost

$A_n: (a_1, a_2, \dots, a_n)$

$B_m: (b_1, b_2, \dots, b_m)$

$C_k: (c_1, c_2, \dots, c_k)$

.....
 $C_k = \text{LCS}(A_n, B_m)$

1 2 3 4 5 6 7 8

$A_8:$ C B E A D D E A

$B_7:$ D E C D B D A

$C_4:$ E D D A

Rekurzivní pravidla:

$(a_n = b_m) \implies (c_k = a_n = b_m) \ \& \ (C_{k-1} = \text{LCS}(A_{n-1}, B_{m-1}))$

1 2 3 4 5 6 7 8

$A_8:$ C B E A D D E A

$B_7:$ D E C D B D A

$C_4:$ E D D A

1 2 3 4 5 6 7 8

$A_7:$ C B E A D D E A

$B_6:$ D E C D B D A

$C_3:$ E D D A

Nejdelší společná podposloupnost

$$(a_n \neq b_m) \& (c_k \neq a_n) \implies (C_k = \text{LCS}(A_{n-1}, B_m))$$

	1	2	3	4	5	6	7	8
$A_7:$	C	B	E	A	D	D	E	
$B_6:$	D	E	C	D	B	D		
$C_3:$	E	D	D					

	1	2	3	4	5	6	7	8
$A_6:$	C	B	E	A	D	D	E	
$B_6:$	D	E	C	D	B	D		
$C_3:$	E	D	D					

$$(a_n \neq b_m) \& (c_k \neq b_m) \implies (C_k = \text{LCS}(A_n, B_{m-1}))$$

	1	2	3	4	5	6	7	8
$A_5:$	C	B	E	A	D			
$B_5:$	D	E	C	D	B			
$C_2:$	E	D						

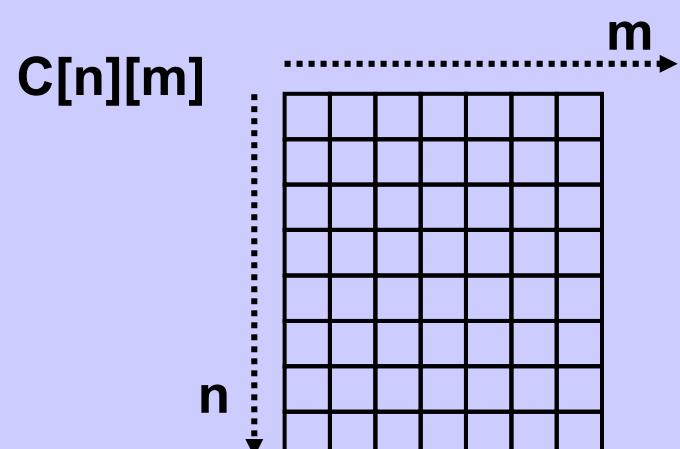
	1	2	3	4	5	6	7	8
$A_5:$	C	B	E	A	D			
$B_4:$	D	E	C	D		B		
$C_2:$	E	D						

Nejdelší společná podposloupnost

Rekurzivní funkce $C(n,m)$ – délka LCS

$$C(n,m) = \begin{cases} 0 & n = 0 \text{ or } m = 0 \\ C(n-1, m-1) + 1 & n > 0, m > 0, a_n = b_m \\ \max\{ C(n-1, m), C(n, m-1) \} & n > 0, m > 0, a_n \neq b_m \end{cases}$$

Strategie dynamického programování



```
for( a=1; a<=n; a++ )  
    for( b=1; b<=m; b++ )  
        C[a][b] = .... ;  
    }
```

Nejdelší společná podposloupnost

Konstrukce DP tabulek pro LCS

```
void findLCS() {
    for( int a=1; a<=n; a++ )
        for( int b=1; b<=m; b++ )
            if( A[a] == B[b] ) {
                C[a][b] = C[a-1][b-1]+1;
                arrows[a][b] = DIAG; ↗
            }
            else
                if( C[a-1][b] > C[a][b-1] ) {
                    C[a][b] = C[a-1][b];
                    arrows[a][b] = UP; ↑
                }
                else {
                    C[a][b] = C[a][b-1];
                    arrows[a][b] = LEFT; ←
                }
}
```

Nejdelší společná podposloupnost

Pole NSP pro
 "CBEADDEA" a
 "DECDBDA"

		0	1	2	3	4	5	6	7
		B:	D	E	C	D	B	D	A
C		0	0	0	0	0	0	0	0
		1	C						
		2	B						
		3	E						
		4	A						
		5	D						
		6	D						
		7	E						
		8	A						
A:		0	0	0	0	0	0	0	0
		0	← 0	← 0	↖ 1	← 1	← 1	← 1	← 1
		0	← 0	← 0	↑ 1	← 1	↖ 2	← 2	← 2
		0	← 0	↑ 1	↖ 1	↖ 1	↑ 2	← 2	← 2
		0	← 0	↑ 1	↖ 1	↖ 1	↑ 2	← 2	↖ 3
		0	↖ 1	↖ 1	↖ 1	↖ 2	↖ 2	↖ 3	↖ 3
		0	↖ 1	↖ 1	↖ 1	↖ 2	↖ 2	↖ 3	↖ 3
		0	↑ 1	↖ 2	↖ 2	↖ 2	↖ 2	↑ 3	↖ 3
		0	↑ 1	↑ 2	↖ 2	↖ 2	↖ 2	↑ 3	↖ 4

Nejdelší společná podposloupnost

Výpis NSP -- rekuzivně :)

```
void outLCS( int a, int b ) {
    if( a == 0 || b == 0 ) return;

    if( arrows[a][b] == DIAG ) {
        outLCS(a-1, b-1);           // recursion ...
        print(A[a]);                // ... reverses the sequence!
    }
    else
        if( arrows[a][b] == UP )
            outLCS(a-1,b);
        else
            outLCS(a,b-1);
}
```